## COMPOUND DOCUMENT PROCESSING NETWORK SYSTEM

Patent Number:

JP59064956

Publication date:

1984-04-13

Inventor(s):

OZAWA YOSHIO; others: 06

Applicant(s):

RICOH KK

Requested Patent:

☐ JP59064956

Application Number: JP19820175938 19821006

Priority Number(s):

IPC Classification:

H04N1/00; G06F3/04; G06F15/20

EC Classification:

Equivalents:

#### **Abstract**

PURPOSE:To ensure an efficient application of a device and to form a system in response to the scale and to have a plan to a hot need, by attaining an integrated processing system for production of documents, copy printing, document storage and retrieval and transmission of documents within a limited area. CONSTITUTION: This system comprises a station 1, data communication stations 2 and 2', facsimile communication station 3, facsimile multi-address communication device 4, facsimile device 5, host computer 6, etc. A floor in a building responds to an island network 10 enclosed by a chain line, and an overall network of the building responds to an in-house network 20 including no public network. A circuit 7 connecting the station 2' connects plural networks 20 via a public network including an exclusive line. The circuits in the network 20 use coaxial cables, optical cables, etc.

Data supplied from the esp@cenet database - I2

### (19) 日本国特許庁 (JP)

①特許出願公開

## ⑫公開特許公報(A)

昭59—64956

**砂複合文書処理ネットワーク・システム** 

東京都大田区中馬込1丁目3番 6号株式会社リコー内

②特 BZ57-175938

明 者 黒瀬守澄

昭57(1982)10月6日 御出

東京都大田区中馬込1丁目3番 6号株式会社リコー内

明 者 小沢義生 個発

者 藤川芳孝 個発 明 東京都大田区中馬込1丁目3番

東京都大田区中馬込1丁目3番 6号株式会社リコー内

> 6号株式会社リコー内 願 人 株式会社リコー の出

@発 明 者 江崎喬

東京都大田区中馬込1丁目3番

東京都大田区中馬込1丁目3番 6 号株式会社リコー内

> 6号 仍代 理 人 弁理士 磯村雅俊

者 井坂攻 東京都大田区中馬込1丁目3番

最終頁に続く

6号株式会社リコー内

70発 明 者 葭葉傳

明

#### 明

1. 晃 明 の 名 称 複合文書処理 ネットワーク・システム 2.特許額水の範囲

(1)制限された地域内に配散されたケーブルに複 数の処理ステーションを接続して、ローカル・ネ ツトワークを构成し、各処理ステーションでは、 コード化された文字情報、コード化されたグラフ イック竹報、および國案の竹報(明暗・カラー) をピット1、0または複数ピットに対応させたイ メージ憎報の全部あるいは2つを混合した情報を 処理することを特徴とする複合文書処理ネットワ

(2) 制限された地域内に配散されたケーブルに複 数の処理ステーションを接続して、ローカル・ネ **ットワークを 椴成し、各処理ステーションに対し** て、文書の入力、作成、繝集、復写、印刷、保管、 文字 認識、プログラムの作成、他ステーションの ファイルの検索、プログラムの利用およびネット ワーク内外とのデータ伝送の各手段の1以上を割

当てることを特徴とする複合文書処理ネットワー ク・システム。

(3) 制限された地域内に配設されたケーブルに複 数の処理ステーションを授税して、ローカル・ネ ットワークを構成し、少くとも1つの処理ステー ション内に、コード化された文字情報、コード化 されたグラフィック竹報およびイメージ竹報の全 部または一部を含む文むの入力、作成、概外、保 質、および散保質された文森や他ステーションに 保管された文書の検索、他ステーションを介して 袋絞されるホストコンピュータのファイル検索と プログラム利用、ならびにネットワークを介して 他のステーションやファクシミりとの間で文数の 送受信を、それぞれ行う手段を散けることを特徴 とする複合文書処理ネットワーク・システム。

43.制限された地域内に配散されたケーブルに複 数の処理ステーションを投統して、ローカル・オ ットワークを構成し、処理ステーション内に、並 別に走行する複数のプロセスに対応した仮想化安 示入力波置を避け、1台の実表示入力装置の画面

特開昭59- 64956(2)

上に、上記複数プロセスの園面をそれぞれ独立に 表示、あるいは簡成分割して同時に表示すること を特徴とする複合文質処理ネットワーク・システム。

切割限された地域内に配設されたケーブルに被数の処理ステーションを接続して、ローカル・ネットワークを作成し、各処理ステーション内にイメージ情報処理手段を設け、終処理手段により、イメージ情報のデータ圧縮、伸長、密度変換、拡大または総少、およびイメージの回転を行うことを特徴とする複合文数処理ネットワーク・システム。

(6) 前記処理ステーションでは、ネットワーク外のファクシミリ炭似との間で線密度8本/mmのファクシミリ情報を伝送し、限ファクシミリ情報を 1 2 本/mmのイメージ情報に密度変換した後、散イメージ情報をネットワーク内の他ステーションとの間で伝送することを特徴とする特許関東の範囲第1、第2、第3、第4または第5項記載の複合文書処理ネットワーク・システム。

(7)前記処則ステーションは、ネットワーク外か 5 送られた文書の宛先を斟さし、慰識された宛先

に自ステーションでのローカル・コピーを最優先 に処理することを特徴とする特許請求の範囲第1、 第2、 第3、 第4 または 第5 項配収の 複合文 番処 期ネントワーク・システム。

(11) 前配処理ステーションは、データ・ファイルを具備し、他ステーションまたはネットのようなから伝送された文書をそのままな、あるの路はデータ・クトに保管した後、上記データ・ファイルに保管して、の指示により検索して依頼でが指定するスタのもとなりないとなりで、第4または第5項記載の複合文称処理ネットワーク・システム。

(12) 前記処理ステーションは、デュアル・ポート・メモリを具備し、骸メモリと入出力装置間のデータ 伝送を直接経路で行うと 同時に、ステーション内のメイン・バスを介して 骸メモリと 他装置間のデータ 伝送を行うことを特徴とする 特許額求範囲第1、第2、第3、第4または第5項記載の複合文格処理ホットワーク・システム。

のステーションに転送し、また他ステーションから転送された文書を依頼先に転送することを特徴とする特許翻求の範囲第1、第2、第4または第 5項記載の複合文器処理ネントワーク・システム。

(3)前記処理ステーションでは、複数報類の文字フォント(字形と寸法)を有し、指定されたフォントのブリントを行つて、指定されたメイル・ポックスに出力することを特後とする特許請求の範囲第1、第2、第3、第4または第5項記載の複合文型処理ネットワーク・システム。

(9) 前記処理ステーションでは、1枚のブリント・イメージに文字コード情報、グラフィック情報、イメージ情報が混在する場合、各情報が分離されて転送されてくるので、これらを飛ね合わせてブリントすることを特徴とする特許静水の範囲第1、第2、第3、第4または第5項記載の複合文券処理ネットワーク・システム。

(10) 前記処理ステーションでは、他から転送されてきた文称データを、「至急」、「普通」、および「親展」に分けてブリント処理を行い、さら

(3) 前記処理ステーションは、自ステーションは、自ステーションは、自ステーションとに、自ステーションとに、自ステーションとに、自ステーションとに、自ステーションとに、自ステーションとに、自ステーションに、自ステーションに、自ステーションに、自ステーションに、自ステーションに、自ステーションに、自、第4までは、第5項記憶の複合文を発表して、第3、第4までは第5項記憶の複合文を発達して、第3、第4までは第5項記憶の複合文の単本ションステム。

14) 前配処理ステーションは、プロトコル変換 手段を具備し、ネットワーク内の他ステーション あるいは公共網を介した他のネットワーク内のステーションと通信を行う際に、物理レベル、データ・リンク・レベルのプロトコル変換を行うことを特徴とする特許助求の範囲第1、第2、第3、第4または第5項記載の複合文音処理ネットワーク・システム。

Q.5)前記処理ステーションでは、イメージ情報、 文字コード情報、グラフィック情報がページ内、

#### 特開昭59-64956(3)

筋、京、1文書内で混在する場合、ファイルにはイメージ、文字コード、グラフィックに分けて格納するが、ユーザがページ、筋、章、文章を格納あるいは読出すとき、分離を意識せずに行うことを特徴とする特許請求の範囲第1、第2、第3、第4または第5項記載の複合文書処理ネットワーク・システム。

(17) 前記処理ステーションは、他ステーションからプリント依頼を受け取つたときにプリント中である場合は、実行中のプリントを妨げることなく、プリント情報の文書が複数枚あつても、全文

インチ系のデータ増来では、4.5本/mmあるいは、9.4本/mm等の線密度の画像を扱つており、また、2.4×24ドットの文字フォントは、6×6 mmの文字 サ法で4本/mmの教密度によりディスマイをでは、3×7・1をでは、3×7・1をでは、3×3 mmの小さな文字を検を行り、3×3 mmの小さな文字を検を行り、3×3 mmの小さな文字を検を行り、後密度変換が必要となるが、線密度変換を行うと文字の構成要素が消滅する等、文字の晶質が劣化しまう。

また、高速度データ通信では H D L C 等の プロトコルを用い、また 画像通信では 高速伝送のため データの圧納を行つているが、 データ圧納の方法 やブロトコルの 異なる データ 嫡末を 1 つの ローカル・エリア・ネットワーク内に 数けた場合、それ 5 の間では 通信が 不可能となる。

また、従来、ブリンタ等で、英文のものには複数のフォントを備えたものも存在するが、邦文のものでは、ゴシック体は大きさが固定されている等、群体と大きさの両方に対して各額のフォント

審を受け取つてファイルし、 実行中の ブリントが終了した後、ファイルから 取り出して ブリントする ことを特徴とする 特許 請求の範囲第1、第2、第3、 第4、 第5 および第12項記載の複合文書 処理ネットワーク・システム。

3.発明の詳細な説明

本発明は、複合文物処理ネットワーク・システムに関し、特に数要、テキスト、グラフ、 画像等が混在した文書の作成、保管、 検索および 通信を行うローカルエリア・ネットワーク・システムに関するものである。

を扱えるものは存在しない。

また、ローカル・エリア・ネットワーク内にブリント・ステーションを散けた場合、処理装置の出力を印刷したり、ネットワークを介して受信した文容を印刷するのみであつて、これを複写機として使用することはできない。

さらに、従来のローカル・エリア・ネットワークでは、ファクシミリ数置等がその原性変換を有していないので、ファクシミリ数假等からブリント・ステーションのメイル・ボックス発生たはファイル・ステーションとファクシミリ数限間の各データ転送は不可能である。

本発明の目的は、これら従来の欠点を改替する ため、(1)同一建物や制限された地域内における文 書の作成、被写印刷、保管検索、および伝達を就 合的に処理することにより、機器の効率的活用を 可能にし、全システム・コストの低減を図ることにより、 切り、ないないではないではないであることにより、 規模に応じたシステム構築を可能にすること、お よび(3)テキスト、数数、グラフおよび回復が混在

1. 1. 11 (16.1.1)

した文明を本格的に扱うことにより、オフイス・オートメーションのホット・ニーズに対処できる こと、等を海足する複合文 48 処理ネットワーク・システムを提供することにある。

本発明の複合文称処理ネットワーク・システムには、次の機能が具備される。

(b) ブログラム作成機能・・・・ワーク・ステーションにおいて、観型的言語を使用してブログラムを作成する機能を具備する。

(c) 市販プログラムを利用する機能・・・・ワーク・ステーションにおいて、市販のプログラムを使用する機能を具備する。

介してステーションと外部装備の間で文書の送受 傷を行う機能を、それぞれ具備する。

以下、本発明の実施例を、図面により説明する。 第1図は、本発明の実施例を示す複合文称処理 オットワーク・システムの構成図である。

歌 1 図において、1 はステーション (ワーク・ステーション、ブリント・ステーション、ファイル・ステーション、OCRステーション等)、2はデータ・コミユニケーション・ステーション (以下 D C·S)、3はファクシミリ・コミユニケーション・ステーション (以下 F C S)、4はファクシミリ問報数優、5はファクシミリ数優、6はホスト・コンピュータである。

が 録 1 0 で 個 まれた レベルの キットワーク、 すなわち 1 つの D C S 2 (2) と 複数 の他の ステーションからなる キットワークを アイランド・ネットワークと呼び、 例えば、 建物 内の 1 フロアをこれに対応させる。

また、複数のアイランド・ネットワークからな り、公共概を含まない20で示されるレベルをイ (d) ターミナル機能・・・・・ワーク・ステーションにおいて、コミユニケーション・ステーションを介して接続される装置のファイルの検索、およびブログラムの利用等を行う機能を具備する。

(e) 印刷機能・・・・作成された文档を、ブリント・ステーションにおいて印刷する機能を具備する。
(t) 複写機能・・・・ブリント・ステーションにおいて、通常の複写を行う機能を具備する。

(g) 保管機能・・・・・作成された文書を、ファイル・ステーションおよびワーク・ステーションにおいて保管する機能を具備する。

(b) 検索 機能 ・・・・ ワーク・ステーションから フアイル・ステーションおよび ワーク・ステーションのファイルを検索する 機能を 具備する。

(1) 文字 認識 機能・・・・ワーク・ステーションから 手符き文字を入力し、OCRステーションを使用 してコード変換する機能を具備する。

(d) 伝達機能・・・・ローカル・ネットワークを使用 して、各ステーション間で文称の送受信を行う機 能、およびコミユニケーション・ステーションを

ンハウス・ネットワークと呼び、例えば、1つの 難物内の全ネットワークをこれに対応させる。 DCS2を結ぶ回線7は、専用回程を含む公共網 であつて、複数のインハウス・ネットワーク20 を結合する。インハウス・ネットワーク20 内の 回線は、例えば同軸ケーブル、光ケーブル専 現される。公共網7で結合された複数個のインハウス・ネットワークからなる本発明のトータル構

なお、インハウス・ネットワーク10には、FCS3が接続されており、このFCS3には直接または同報装置4を介して複数個のファクシミリ装置5が接続されている。

成を、グローバル・ネットワークと呼ぶことにす

第2四、第3回は、それぞれDCSの接続の変形を示す図である。

郊 2 図 では、 複数の アイランド・ネットワークが 1 つの D C S 2 を共用して、 1 つのインハウスネットワークを 構成しており、 公共網 7 で 2 つのインハウス・ネットワークが 結合されている。

館 3 凶では、インハウス・ネットワーク内の通 信機能を有する D C S 2 と、公共網の通信機能を 有する D C S 2 の 2 つに機能を分担したものであ る。

第4図は、本発明の実施例を示すアイランド・ オットワークの酔細粒成例である。

ステーション 1 は、その機能によつて数額類のステーションに分けられる。すなわち、ワーク・ステーション (WS) 1 1 と、ブリント・ステーション (PS) 1 2 と、フアイル・ステーション (MS) 1 4 と、OCRステーション (OCRS) 1 5 と、DCS 1 6 と、FCS 1 7 とに分けられている。これらのステーションは、アイランド・ネット

これらのステーションは、アイランド・ネットワーク内のケーブル19に接続されて、1台または投数台ずつ散けられる。第4図に示すように、各ステーションは、ステーション内の通信制御装置(CCU)とトランシーバ(TR)を介してケーブル19に接続される。

(a) ワーク・ステーション11が分担する機能 (a

-1) 文相(テキスト、グラフィック、イメージ (ピクセル) の混合情報またはその中の一部の報 類の情報) を入力する機能を有する。

( a - 2 ) 文書を作成編集する機能を有する。すなわち、標準的和文、改文、ワードプロセッサの機能に加え、各型フォントの使用、関像の編集、フォームの作成、グラフの作成、イラストの作成、数表の作成と処理、これらの合成編集、ページ・レイアウト、文書フォーマッティングの各機能を

有している。

(a-3) プログラム作成機能を有する。 すなわち、 標準的 質語を使用して プログラムを作 成する 機能 である。

(a-4)ターミナル機能を有する。

すなわち、コミュニケーション・ステーション 16,17を介して接続されるホストコンピュータ6のフアイルの検索や、プログラムの利用等を 行う機能である。

(a-5)保管機能を有する。

すなわち、ワーク・ステーション 1 1 で作成した 文明あるいはファイル、およびファイル・ステーション 1 3、ホスト・コンピュータ 6、ファクシミリ 数 位 5、他のワーク・ステーション 等から 転送されてきた 文 おあるいはファイル 等を保管する 似能である。なお、イメージ情報は、指定によってデータ圧縮してから保管することができる。

(a-6)検索機能を有する。

すなわち、ファイル・ステーション13および自 ワーク・ステーション11のファイルを検索する 機能を有し、他のワーク・ステーション11のファイルに対しては検索可能あるいは不可能の両方の状態を設定することができる。

(8-7) 伝達機能を有する。

すなわち、ネットワークの資源を使用して、他のステーション、ファクシミリ装置 5 との間で文容あるいはメッセージの送信、受信を行う機能を有する。なお、イメージ情報は、指定により、データ圧紛して転送することができる。

(b) ブリント・ステーション12が分担する 機能、( b ー 1 )他のステーション、ファクシミリ数で 5 等から転送されてきた文格を、 指定のメイル・ポックスに ブリント・アウト する 概能を 有する。( b ー 2 )ブリント中に 転送されてきた 1 以上の文 な を 一時的に ファイルに 保管 し、 ブリント が 移了して から、 ファイルより 取り出して ブリントする 機能を 有する。

(ロー3) 転送されてきた竹報中に、圧縮された イメージ情報、テキスト情報、グラフィック情報 が存在する場合には、それらをプリント・イメー ジに変換してブリントする機能を有する。

(b-4) 1 枚のブリント・イメージに、テキスト、グラフィック、イメージが混在する場合、これらは分離されて転送されてくるが、これらを重ね合わせて(合成して)ブリントする機能を有する。

(b-5) 各額フォントを具備し、指定されたフォントでプリントする機能を有する。

(c) ファイル・ステーション 1 3 が分担する 機能、 (c - 1 )ワーク・ステーション 1 1 から 転送されてきた文 おあるいはファイル等を保管する 機能を有する。

(c-2)他のアイランド・ネットワーク内のワーク・ステーション11、他のインハウス・ネットワーク内のワーク・ステーション11、等から 転送されてきた文書あるいはファイル等を保管する機能も有する。

ミリ装置 5 等のスキャナから入力され、 伝送されてきたイメージ 情報としての文字 まじり文務を受け取り、この中の文字を O C R で認識してコード化情報に変換し、指定されたステーションに伝送する機能を有する。

(r) データ・コミユニケーション・ステーション18 が分担する機能、

( f - 1 ) 第 1 図 ~ 第 3 図 に 示すように 、 他 の ア イ ラ ン ド・ネット ワ - ク 内 の ステ - ション、 また は 他 の イ ン ハ ウ ス ・ ネ ツ ト ワ - ク 内 の ステ - ショ ン と の 逝 個 を 行 う 榝 能 を 有 す る 。

( 1 - 2 ) 他のアイランド・ネットワーク内のステーションと通信する際に、各レベルのプロトコルは、アイランド・ネットワーク内のブロトコルと同一にするか、あるいは必要に応じて物理レベルのプロトコルを変える機能を有する。後者の場合には、DCS16内で物型レベル・プロトコルの変換を行う。

( r - 3 ) 公共網7を介した他のインハウス・キットワーク内のステーションと通用する際に、物

(c-3) ワーク・ステーション11の依頼により、指定された文書、ファイル、あるいはレコードを検索し、依頼元が指定するステーションに転送する機能を有する。

(a)メイル・ステーション14が分担する機能、 (a-1)ステーション間の文称通信(電子メイル)として、発信者からのメイルをメイル・ステーション14内の気先別メイル・ポックスに割削する機能を有する。

( a - 3 ) 受信者のステーションが必要なとき、 メイルを取り出すことができる機能を有する。 ( a - 4 ) 複数の宛先(あらかじめ登録されたグループ)に対して、同報を送出する機能を有する。 なお、上記( a - 1 ) ~ ( a - 4 ) の各機能を、 ファイル・ステーション13、DCS16あるい はFCS17に具備させることも可能である。 (e) OCRステーション15が分担する機能、 ( o - 1 ) ワーク・ステーション11、ファクシ

型 レベル、データ・リンク・レベルのブロトコル 変換を行う機能を有する。

(t-4) エミユレータを備え、ホストコンピユータ 6 と 通信する機能を有する。

(1-5)各レベルのプロトコル変換手段を備えて、プロトコルの異なる他システム内のステーションと通信を行う機能を有する。

(g)ファクシミリ・コミユニケーション・ステーション 1 7 が分担する 概能、

(g-1) ステーションから送られてきた文森のデータ・フォーマット (テキスト、グラフィック、圧納された、あるいは圧納されていない 1 2 ドッド/mmのイメージ・データ) を、ファクシミリ・データ (8 ドット/mmの圧納データ) に変換して、公衆約7を介してファクシミリ装置に送信する機能を有する。

(8-2) ファクシミリ装置から送られてきたデータを、上記ステーション・レベルのデータ・フォーマットに変換して、ステーションに転送する機能を有する。

(8-2) 一時的に、ステーション・レベルのフォーマットで、文術ファイルとして保管する機能 を有する。

(g-3) 宛先名あるいは宛先電話番号を記憶して、必要に応じそれらを診照する機能を有する。

また、送出先がブリント・ステーション12の場合、原則的には、ブリント・ステーション12が印刷中でなければ直ちにブリントされ、印刷中であればメモリ内に一時格納された後、騒番を待つて印刷される。ブリント・ステーション12の202年十11232から ・ ステーション12のスキャナ1232から ・ ステーション12が他の仕事をし システムへのデータの入力方法としては、ワーク・ステーション11のキーボード1172、デジタイザー、スキャナ1171から入力する場合と、外部からファクシミリ倡号として通信回線を介して入力する場合と、ホスト・コンピュータ 6 からコード入力する場合とがある。

ていても、その仕事はページ単位で中断されて、ローカル・コピー・モードに変り、ローカル・コピー・ボンが「至魚」のタグを付加した仕事であり、作るが「普通」の仕事の依頼には、すなわち、ネットワーク内からの仕事の依頼のの付かあり、「野通」があり、「至魚」のケがない、「野通」の仕事が終り、依頼の関先して東行される。「至魚」と「野通」の区別は、レートのプログラマブルな課金処理機能によって週刊できるようになつている。

次に、スキャナの利用方法として、大烈文協の 入力がある。この場合、ワーク・ステーション11 のスキャナ1171から入力されたピクセル情報 は、OCRステーション15に送られ、ここでコードに変換された後、返送されてくる。

また、ワーク・ステーション 1 1 において、文字、グラフ(イラスト)、絵が混合された文書を作成する場合、文字はキーポード 1 1 7 2 から、イラストはデジタイザから、絵はスキャナ1171

このようにして作成された複合文格がメモリに格納されるとき、コード、ベクトル、圧縮されたピクセルの形で格納される。また、この複合文書を、前述のイメージ情報と同じように他のワークステーション11、FCS17、ブリント・ステ

ステーションの全体プロツク図であり、第7図から第17図まではそれぞれワーク・ステーションを構成する各処理装置の構成図であり、第18図はワーク・ステーションで実行されるソフトウエアの脱明図である。

フーク・ステーション11は、第5図に示すように、きわめてコンパクトに構成されており、磨 席の正面に高解像度CRTディスプレイ1161、その前面にスキャナ1171、キーボード1172、マウス1173が配置され、磨席の個面にフロッピー・ディスク1181、その横にハード・デイスク1191・1192が配置されている。本実 施例では、1つのアイランド・ネントワーク内に、ワーク・ステーション11が2台接続される。

ワーク・ステーション 1 1 は、前述のように、各額の機能を具備しており、かつイメージ情報のように扱う 05 も 膨大なものがあるため、複数個のブロセッサ (CPU)を配置して、並行処理を行う。すなわち、第6図に示すように、メイン・ブロセッサ 1 1 1 2 をマル

- ション12に送出する場合、他のワーク・ステ ーション11は送られてきたコード、ベクトル、 圧縮されたピクセル僧報を受け取り、これらの僧 級をディスプレイ1161に炙示するために、コ - ドをキャラクタ・ジエネレータ ( C G ) により、 ベクトルをグラフィック・ジェネレータ (GG) により、またピクセルを伸長することにより、ピ ットマップ・メモリ上にピット・ストリームを展 関する。このピット・ストリーム情報をデイスプ レィ1161のピデオRAM118にDMA転送 すれば、送出側のワーク・ステーション11と全 く同じ情報が受取り側のワーク・ステーション11 のディスプレイ1161上に表示されることにな る。同じようにして、ブリント・ステーション12、 ァアイル・ステーション 1 3 も、ピツト・マツブ メモリ上にピツト・ストリームを展開し、それ以 後の処理は削述のピクセル情報と同じ手続きて、 プリントあるいはファイル格舶を行う。

第5図は、本発明の実施例を示すワーク・ステーションの外観新視図であり、第6図はワーク・

チバス1110で結び、両者間の通信をメモリ 113を介して行う。両者間の斑絡は、側込み信号あるいはステータス倡号により行い、プロセッサ111か5112への両像データの転送は、メモリ113を介して行う。

両プロセツサ 1 1 1 1 1 1 2 にはそれぞれローカル・バス 1 1 1 1 1 1 1 1 2 1 が接続され、それらのローカル・バス 1 1 1 1 1 1 1 1 2 1 にはメモリ1 1 4 、パラレル I / 0 を介した入力装置 1 1 7 1 ~ 1 1 7 3 、イメージ処理ユニット 1 1 5 1 ~ 1 1 5 3、コントローラ 1 1 8 を介した外部メモリ1 1 8 1 1 1 1 9 1 1 1 1 9 2、コントローラ 1 1 6 を介した C R T ディスプレイ 1 1 6 1 、および 近信制 御装置 1 2 0 が接続されている。

以下、各ポードおよび各ユニットについて、説明する。

(I) プロセッサ 1 1 1 ( C P U 1 ) は、ワーク・ステーション 1 1 のメイン・プロセッサ として 概能し、ディスプレィのための 仕事を除く すべての仕事を 司どる。したがつて、ワーク・ステーショ

#### 特開昭59-64956(9)

ン11のOS (オペレーティング・システム) は、このプロセツサ111上で走行する。また、アイドル状態のとき、診断プログラム (Diagnostic Program) を走行させることができる。その他、パラレルI/O、シリアルI/Oポート、タイマ、
刺込制御回路を内蔵する。

 から転送される。このコントローラ116は、和 文用ランドスケーブ (LANDSCAPE) 烈 C R T と英文用ポートレイト (PORTRAIT) 烈 C R T の両タイプを制御することができる。

(V) 高 解 像 度 C R T ディスプレイ 1 1 6 1 と し ては、和文用のランドスケープ型 (解 像 度 1 2 6 0 × 9 4 5 ドット) と、英文用のポートレイト型 (解 像 度 9 4 5 × 1 2 6 0 ドット) のモノクロのラスタースキャン方式とが接続可能である。

(Mメモリ113は、プロセッサ1111か5112 に 画像データ (文字コード、ピクセル、ベクトル) の 転送のために使われる。メモリ・エリアの一部 に、キャラクタ・ジェネレータが存在する。メモ リ・アドレス空間は、1024KBである。

《ウメモリ114は、ワーク・ステーション1の メイン・メモリであつて、メモリ・アドレス空間 は1.5 MBである。また、デユアル・ボート機能、 つまりローカル・バス1111とのインタフェー スとパラレル1/0モジュール117とのインタフェーフェースを備えている。これによつて、パラレル

I / O モジュールから直接スキャナ・データが転送され、またキーポードおよびマウス (カーソル位置の指示) のコードも転送される。

リパラレル I / O 1 1 7 は、パラレル I / O インタフエースとして 1 2 ポート (96 ビット) を 具備し、スキヤナ・データ (キーポードおよびマウスのデータ) をローカル・バス 1 1 1 1 を介す ことなく、直接メモリ 1 1 4 に 転送する。

(VIII)キーボード1172は、3額(カナ漢字変換用、タブレット漢字入力用、英文用)の文字キーと、16個のファンクション・キーを具備している。

(以マウス1173は、オペレータがカーソル位置を指示するために用いるものである。

○ スキャナ1171は、 読取サイズが 段大 A 3 で、 解像度が 12 ドット/ mm (300 D P I) であり、 ブック型とシート型の 両方を 読取る ことが できる。

- MFDC/HDC118は、FDD (フロッピー・デイスク・ドライブユニット) とHDD (ハ

ード・ディスク・ドライブニニット)の両方の制 御を行う。

(d) F D D 1 1 8 1 は両面倍密度 (1 M B / D R I V E ) のものが1 台接続され、通常は使用されないが、H D D 1 1 9 1, 1 1 9 2 のパックアップ用として用いられる。

(VII) H D D 1 1 9 1 1 1 9 2 は、記憶容銀(1 0 M B / D R I V E ) のものが 2 台接続され、 O S 、 ブログラム、ローカル・ファイル、カナ漢字変換用辞符、およびキャラクタ・ジェネレータが格納される他に、ログ・アウト用メモリとしても用いちれる。

(XIV) イメージ・プロセシング・ユニット (IPU1) 1151は、2 MD CR (データ圧納・再生) の機能を有する。

(XV) イメージ・プロセシング・ユニット (IPU2) 1152は、密度変換・拡大/縮小を行う 機能を有する。密度変換としては、12→4ドット/mm、12→8ドット/mm、8→12ドット/mmがあり、拡大/縮小とし ては、 0.5 ~ 2 倍の間を 0.1 ステップずつ 散定可能である。

(XVI) イメージ・プロセシング・ユニット (IPU3) 1153は、イメージ回転機能を有する。 1ステップで+90° ずつ回転する。

(XVIII) トランシーバ (TR) は、ローカル・ネツトワークの通信媒体 (同軸ケーブル) と直接接続

1 1 1 1 から 割込信号が入力すると、内部で処理できる数が 7 レベル存在するので、それらのいくつかを内部とローカル・パス 11 11 とマルチパス 1 1 1 0 とに、 割込み用マルチブレクサ 1 1 2 6、1 1 2 7 で割り 振つて使用する。パイト/ワード 制御回路 1 1 2 8、 1 1 2 9 は、データ・パス・トランシーパ 1 1 3 3、 1 1 3 7 を経由するデータがパイトかワードかにより、セット位置を切り

一方、バラレル I / O 1 1 1 1 6、シリアル I / O 1 1 1 7 およびタイマ 1 1 1 8 が配際されており、外部からコネクタを介して高速データの投受が可能になつている。クロック発生器 1 1 2 1 8 は、シリアル I / O 1 1 1 7 でポー・レイトのクロックが必要なときにこれを出力する。チップ選択回路1 1 1 5 は、これらの I / O、タイマを選択するためのものである。また、クロック発生器 1120は、C P U 1 1 1 2 でコマンドの処理をする際にクロックを与える。C P U 1 1 1 2 、N P U (数

され、通信制御装假120とトランシーバ (TR) とはトランシーバ・ケーブルにより接続される。 次に、上記各装置について、樹而により説明す

第7図は、第6図におけるプロセッサ111の 内部構成図である。

プロセッサ 1 1 1 は、ローカル・パス 1 1 1 1 1 とマルチ・パス 1 1 1 1 0 の 前方をコントロールできるようになつている。ローカル・パス 1 1 1 1 1 1 2 とマルチバス 1 1 1 1 0 には、それぞれバス 使用を管理するパス・アービタ 1 1 3 0 , 1 1 3 4 と、 1 1 3 6 と、アドレス 信号のパッファ / ドライバ・アドレス・パス・パッファ / ドライバ、データ・パス・タの 入出力 パッファ / ドライバ、データ・パス・トランシーバ 1 1 3 3 7 とが接続され、各でカックア からパスをアクセス するデータを はるれ、カさせるか 否かの 制御を、 C P U 1 1 1 2 , 1 1 1 3 、パス・コントロール 1 1 2 3、パス・セレクト 回路 1 1 2 5 等により行う。両方のパス 1 1 1 0 ・

値 研 鈍 用 C P U ) 1 1 1 3 は 、 R O M 1 1 2 4 に 格納されている プログラム を 実行 することに より、 プロセッサ 1 1 1 内の パッファ、 I / O 、 マルチ プレクサ 等を ダイレクトに 管 型 する。

第8図は、第6図におけるプロセッサ112の 内部構成図である。

プロセッサ 1 1 2 においても、ローカル・バス 1 1 6 1 とマルチ・バス 1 1 1 0 の 両方に アクセスすることが 可能であつて、それ ぞれの パスにアービタ 1 1 5 5 7, 1 1 6 0 、アドレス・バッフア 1 1 5 7, 1 1 6 2 および データ・バッフア 1 1 5 7, 1 1 6 3 が 接続される。また、 プロセンド 1 1 2 には、 検まじり 文母 ビント・マンプを飲け 5 れており、メモリ・コントローラ 1 1 4 2 の 割 は るための R A M (3 2 0 K B) 1 1 4 1 が 飲け 5 れており、メモリ・コントローラ 1 1 4 2 の 割 の 下に 入力 パッファ 1 1 4 4 と 出力 バッファ 1 1 4 5 を介して データ の 得き 込み、 読み 出しが 行われる。 R A M 1 1 4 1 には、 1 行がアッパー 8 ビット、ロワー 8 ビットの 計 1 6 ビットで 毎き 込

#### 特開昭59- 64956(11)

まれるので、コントローラ1142はアツバーとロワーのいずれをアクセスするか選択する。

ROM1143は、CPU1140のプログラムを格納するものである。朝込みマルチブレクサ1154は、プロセッサ111と同じように、マルチ・バス1110とローカル・バス1161から朝込みがあつたとき、これらを受け付けて、各レベルに割り当てる。

なお、タイマや钢込み回路等は、CPU1140 の内部に組み込まれている。

第9図は、第6図におけるマルチ・パス・メモリ113の内部构成図である。

RAM (256KBあるいは512KB) 1180は、ワード単位の構成であるため、データがバイト単位で入力すると、メモリ・コントローラ1166はアンパーかロワーかを設別して切替える。RAM1180への入出力時には、エラー・デテクタ1167により入出力データのチェックを行う。

マルチ・パス1110には、アドレス・パツァ

ア1175とコントロール・パツフ71176と データ・バツフア1177が接続され、アドレス 信号、コントロール信号およびデータの授受を行 う。 1 枚のメモリ・ポードには、 5 1 2 K B のメ モリ容量が格納されるが、プロセッサ 111、112 からはさらに広範囲の1M~2MBのメモリ・ア ドレスをアクセスできるため、複数のメモリ・ポ - ドが使用される。スイッチ1169は0~512 K Bの指定を行うスイッチであり、セレクタ11 70によりパッファ1176、1177を選択す る。 5 1 2 К В ~ 1 М В の メモリの 指定は、 別の ポードのスイツチにより行われる。また、スイツ チ1178は、RAMコントローラ1166のイ ニシャル舣定スイツチである。スイツチ1178 でセットされ、シフト・レジスタ1170で指定 されたコードを読み込んだコントローラ1166 は、電源投入とともにそのコードにより指定され た内容の処理を行う。

第10図は、第6図におけるローカル・パス・メモリ114の内部構成図である。

このメモリ114は、ローカル・バス1111 とバラレルI/0117に接続されたブライベート・バス1174の両方に接続されており、いずれか一方のデータを処理している間に似方のバスからアクセスされた場合には、待機させる。

すなわち、RAMコントローラ1190は、RAM1189の脱み出し中に書き込み要求があつた場合には、符ち合わせ指示、切り替え等の制御を行う。メモリ113と同じように、エラー・デテクタ1193およびイニシャル・スイッチ119

第11的は、第8図におけるCRTコントロー 9116の内部構成図である。

プロセッサ112からローカル・バス1161を介して送られてきたピット・マップ・データを、アドレス・バッフア1207、コントロール・トランシーバ1208、およびデータ・トランシーバ1209を介して受け取り、グラフィック・コントローラ1199を終てビデオRAM1200に一時記値した後、バラレル・シリアル変換器

1203でシリアル・データに変換して C R T ディスプレイ 1161に出力する。

すでに、絵 まじり 文称 ピット・マップの 形態 で送られてくる ため、リフレッシュ・メモリのビデオ R A M 1 2 0 0 の内容をそのまま 阿丽に 表示するという 機能を 遂行する。

したがつて、グラフィック・コントローラ1199 も、リフレッシュ・カウンタを内談して、 D R A M コントローラ 1 2 0 1 や T ドレス・ラッチ 1 2 0 2 を 制御するのみであり、 D R A M コントローラ 1 2 0 1 はダイナミック M O S R A Mのビデオ R A M 1 2 0 0 を 定期的に リフレッシュする。データ・トランシーベ 1 2 0 4 は、 逆向きにピット・マップ・データを 転送する ときには、 入山力の方向を 引替える 姿の 副御を行う。

第12図は、第6図におけるパラレルI/O 117の内部構成図である。

このパラレル I / O 1 1 7 のポードは、汎用性があるため、コネクタ J 1 ~ J 4 に何を接続してもパタレル・データのインタフェース概能を扮

たせることができる。実施例では、スキヤナ11 71、キーボード1172、マウス1173が接続されている。プロセッサ111の指令によつて パラレルI/O 117のIOプロセッサ1210 はROM1224に格納されたプログラムを実行し、8ビット・パラレル、16ビット・パラレル・ データの入出力動作を行う。

例えば、キーボード1172からの入力データをメモリ114に記憶するときには、コントロール・トランシーバ1221、アドレス・トランシーバ1223からブライベート・パス1174を介してメモリ114にアクセスし、パラレルにデータを送出する。また、スキャナ1171からの入力データをはは、アドレス・トランシーバ12153に送出するときには、アドランシーバ1216、データ・トランシーバ1217からローカル・バス1111を介してイメージ処理ユニット(IPU3)1153にバラレルに送出する。

「PU11151は、 画像処理のうち圧縮・伸展の処理を、 IPU1152は密度変換、拡大、 線の処理を、 IPU1152は密度変換、 拡型を、 をの処理を、 IPU1153は回転の処理を、 それで の処理を、 すなわち、 酒個回線に 送出するため、 あるいはファイル・ステーション 13に 伝送 時間を でありには、 データを圧縮 であり、 CRTディス で に なるには、 で の イメージ (ピクセル) 情報に 戻す必要がある。

IPU1151では、ローカル・バス1111からアドレス信号、制御信号、データをそれぞれアドレス・トランシーバ1263、コントロールトランシーバ1265で受け、アドレス選択回路1262により入力データ・バッファ1256をアクセス

各パラレル I / O 1230~1233の動作は、パラレル I / O コントローラ1234 により 制御される。

第13回は、第6回におけるフロッピー・ディスク・ハード・ディスク・コントローラ (FDC/HDC) 118の内部構成図である 。

コキクタ J 1 には フロッピー・ディスク・ドライブ 1 1 8 1 , コキクタ J 2 、 J 3 には ハード・ディスク・ドライブ 1 1 8 1 , 1 1 9 2 が接級され、これらはそれぞれ、フロッピー・ディスク・コントローラ 1 2 3 7 、 ウインチェスタ・ディスク・コントローラ 1 2 3 9 により 側御される。 ブロセッサ 1 1 1 の 指令によつで、 I 0 ブロセッサ 1 2 3 5 が R O M 1 2 4 4 に格納された ブログ ラムを実行し、ハードおよびフロッピー各ディスク・ドライブの側御を行う。前述のように、 平常時 はハード・ディスクの 審込/脱出を行い、 際 客時 にパックアップとしてフロッピー・ディスクでこれを代用する。

第14図、第15図および第16図は、それぞ

し、データをここに一時格納する。ステータス・レジスタ1261では、圧縮か伸長かを験別し、コントローラ1260により圧縮伸及器1253を制御して処理を行う。圧縮・伸長器1253に入力する際にはパラレル・シリアル変換器1258でシリアル・データにして入力し、圧縮・伸長器1253から出力する際には、シリアル・パラレル変換器1259でパラレル・データに戻けていって1257に一時格納し、ローカル・パス11に送出する。

次に、密度変換の必要性として、例えばスキーナ 1 1 7 1 から入力された 間像は 1 2 本 / mm の線 密度であり、 C RTディスプレイ 1 1 6 1 に要求するときには 4 本 / mm のままでよいが、 ないでは 4 本 / mm のままたは 4 少して 設示する 場合 ものところだけ 拡大または 4 少して 設示する 場合 ものところだけ ない ステーション 1 2 に ならして 通信 伝送 さる 場合に ステーション 1 6 、 1 7 に 転送して 通信 伝送 の。また は ステーション 1 6 、 1 7 に を換する必要がある。また 納 フェッサ 1 1 1 7 に 概理し、メモリ 1 1 3 に 格 納 す

るときには、12本/mに変換する場合もある。 次に、関係の回転の必要性として、A3判の機 事き用紙で入力された文件データをCRTディス プレィ1161で縦貫きに表示したい場合、ある いは A4判の債費を用紙で入力された文件データ を、プリント・ステーション12で縦費を印刷し たい場合、等である。

密で変換用のIPU1152、回転用のIPU 1153においても、変換処理回路1254,1 255以外は全く同じ経路で、同じ制御が加えられる。

CCU120は、ローカル・ネットワーク・ケーブル19からステーション内のローカル・バス
1111にデータを中継し、またローカル・バス
1111からケーブル19にデータを中継する。
その場合、ローカル・ネットワークのデータ投受
に必要なプロトコルにしたがつて、他のステーションと会話を行う。ESI(インタフェース)

アには、最大 1 5 0 0 バイトのパケット・データ が一時格納される。

第18別は、本発明の実施例を示すワーク・ス テーション11のソフトウェアの構成図である。

ワーク・ステーション11では、オペレーテイング・システム (OS) 1290と、OSの機能を補助する各プロセツサ (システム・ソフトウエア) 1291~1299と、アプリケーション・プロセッサ (ユーザ・アプリケーション) 1300.1301と、ステーション内の各接置を駆動するドラィバー1280~1288とが走行する。

ワーク・ステーション11は、システム内で唯一の一般ユーザが扱える端末機能を有る。 (1) マルのちの端末機能には、次のちのがある。 (1) マルチフォントを使つて、印刷的文書を作させたののでは、10) テキスト、グラフ、イメージを遅在させた印刷的文書の作成機能、MD 共用ファイルを保管し、検索し、乳子する機能、MD ユーザ・ブログラムを作成し、実行する機能、MD 電子サイン(署名)、印

1267は、受信信号 (RD)、送信信号 (TX)、 キャリア・デテクタ (CD) の送受を行う。ケー プル19にデータが流れているか否かを、キャリ ア・デテクタ(CD)を検出することにより常時 監視し、データが無いとき送信信号(TX)を送 出するが、自分が送信したものと異なつたデータ を検出することにより衝突したことを検出し、別 のタイミングで再送信を行う。その場合、ランダ マイザを備えることにより、衝突後、ランダム時 間が転過してから送信する。その他、ケーブル19 に流れるデータが自ステーションに刈てたものか、 あるいは他ステーションを宛先とするものかを説 別する。ローカル・バス1111には、パス・ア -ピタ1269、パス・コントローラ1270、 コントロール・シグナル1274、アドレス・ラ ッチ1271、アドレス・トランス1273およ びデータ・トランス1272が終税され、LAN C (コントローラ) 1268にはパラレル・デー タで入力されるが、ケーブル19にはシリアル・ データを出力する。LANC1288内のパツァ

鋸システムを実行する概能、川秘密保持システムを実行する機能、(VIII) 模型を作成する機能、(XII) 数数処処理機能、(XI ビジネス・グラフ処理機能、(XI C A Deelgn ) 機能である。

次に、主なプログラムについて説明する。

(a) オペレーティング・システム ( Ú S )

OSは(1) 実時間処理が承視される部分(OSカーキル)と(I) それ以外の処理部分(OSエグセクティブ)に大別される。(I) の部分としては、処理装置物の選、ながあり、(I) の部分としては、入川力処理、タスク関道信、タスク実行制御、ソフトウエア制込/利出し、アドレス空間管理および保護機能等がある。

次に、 O S における主な動作を述べる。
(1) プロセスの管理・・・・プロセスはシステム中で
実行をスケジューリングする基本単位であつて、
第18図に示す各プロセツサーに
朝り当てられて
実行される。 プロセスは、 実行機能によりシステム・プロセスとユーザ・プロセスに分けられる。

そして、優先順位を有するプロセスはその順位にしたがい、また同一順位のプロセスはラウンド・ロビン・スケジュールにより、それぞれ実行される。また、すべてのプロセスには、最低限の処理時間を定めるため、クオンタムが砂定され、その時間が消費されると状態が切替えられる。

第19図は、プロセスの状態とスワンピングを示す説明図である。

数限1310の入出力ポート1313を介して入 出力制御コマンドを送出し、また入出力装置13 10の状態情報を入出力制御装置1311を介し て脱み取り、入出力データの転送あるいは入出力 假城份報データの転送を行う。また、システム補 助プロセス1304、アプリケーション・プロセ ス1303は、081290内のシステム・サー ピス呼出し処理ルーチン1318の手順にしたが つて、入川力要求を送出し、入川力実行を依頼す る。上配の入出力要求は、アプリケーション・ブ ロセス1303においては、仮想入出力命令13 15のレベルであり、それが点線の経路1314 で伝送されて、プロセス関通信処理1319によ りシステム初助プロセス1304に戻り、実際の 命令與行嬰求1318として翻訳され、入出力制 御ルーチン1317に要求される。

この場合、各プロセスは実行結果の消知を受け取 ・ ることができる。

(b) 仮想表示入力装置制御プロセンサ 各プロセスからの表示入力装配の制御は、他の 

#### ⑩入出力処理

第20図は、OSの入出力処理を示す図である。 すなわち、ワーク・ステーション11に接続されるすべての入出力装置1310に対して、OS1 290内に入出力制御ルーチン1317が設けられる。OS1290は、制御の対象となる入出力

プロセスからの制御と独立に行うことができる。 第21図は、仮想要示入力装置制御プロセッサ (プログラム)の説明図である。

各プロセス1329には、それぞれ対応する数 の仮想表示入力装假1325が散けられ、これら が実表示入力装置割当側御1323により1台の 奥农示入力数配1321に同時に必示される。 同時に扱える仮想表示入力装置1325は、16 台までである。プロセスとのインタフェースは、 OS内の入出力制御ルーチンから仮想入出力命令 を 似送 することにより 行う。また、 炎 示 郁 1321 については、実表示入力数配1320に割り当て られたときのみ、オペレータとのインタフェース が可能となり、入力部1322については、突要 示入力装設1320に割り当てられたときと、ブ ロンプト付きの入力操作のときに、オペレータと のインタフェースが可能である。なお、プロンプ トは、入力データを設す先のプロセスを識別する ことができる。仮想表示入力装置1325の仮想 表示部1326では、基底回回と領域回回(プロ

セス対応の関而)の合成されたものが表示内容となり、仮想入力部1327では、実入力部1322からの入力データがそのまま入力できる。

仮想表示入力数置1325の機能としては、 (1) 函而の初期お定ができること、(11) 領域 画面が 砂 定できること、(前) 領域 岡面には、 表示データの 四 性に対応した画面属性を散定できること、₩コー ド・データは英敬字、カナ、特殊文字、漢字であ り、ワーク・ステーションの内字をすべて処理で きること、(V)コード・データは文字パターン発生 の後、そのパターンを表示できること、Mプクト ル・コマンドはグラフ・パターン発生の後、その パターンを表示できること、VII圧縮パイナリ・デ - タは、復号処理を施した後に表示できること、 (viii) 生パイナリ・データはそのまま表示できるこ と、18安示テータはコード・テータ、ベクトル コマンド、圧縮パイナリ・データ、および生パイ ナリ・データの形式で受け付けられること。Wコ ード・データは、特定の文字列を入力することに より、ペクトル・コマンドとして扱われること

(b) ネツトワーク 制御 ブログラム

オットワーク・システムにおいては、ワーク・ステーション11が故際しても、システムの動作

(ESCコード)、(M) 表示の制御に関する入力は、コード・データによる表現と、直接指示信号(マウス等による信号)の両方が可能であること、等である。

次に、コード・データの要示に関しては、(1)要示位置が指定できること、(1) 間方向と紙方向の指示ができること、(1) 間 2 2 図 (a) に示すた揃え、 第2 2 図 (b) に示す中央揃え、およびプロポーショナル(大きさを変える)が可能であること、等である。

次に、ベクトル・コマンドの設示に関しては、 なスコマンドとして、(I) 任意の表示位置が指定できること、(II) 現在の設示位置からの相対的的変位をを お定して、投示位置を変更できること、(II) 工作の設定できること、(II) 工作の 対的の能であること、(IV) 上記表示位置の指定(III) (III) はで も可能モードまたは野級モードのいずれでして、 のであること、(IV) 上記表示してて、 のであること、(IV) といずれでして、 のであること、(IV) といばないが、 のであること、(IV) といばないでは、 のであること、(IV) といばないが、 のでは、 のであること、(IV) といばないが、 のであること、(IV) といばないが、 のであること、(IV) といばないが、 のであること、(IV) といばないが、 のであること、(IV) といばないが、 のであること、(IV) といばないが、 のでは、 のであること、(IV) といばないが、 のでは、 の

に影響を及ぼさないようになつており、さらに殺助したままで、ワーク・ステーション11やサービス・ステーションの拡張ができるようにないており、特別の内部機械に制約を受ける、かつキットのの動きを認ったの変更、信号ので変更がある。ははいいの変更に対処できる。はなりになっている。

通信手順においては、ワーク・ステーション11 自からが回線に接続されているか否かを検出する ことにより回線の接続となり、次に見掛上リンク が確立されていることによりリンクの確立となり、 任意のトランスポート間を接続することにより、 トランスポート間で1つの通信が雑観しているがい、 セツションの確立となる。そして、トランスポート間のコネクションが確立されている間は、セッションの確か/的質を自由に行うことができる。 第24図は、本発明の実施例を示すプリント・
ステーションの假成図である。

サービス・ステーションの1つであるプリント・ステーション12は、他のステーション、ファクシミリ装置勢から転送された文務をプリントして 指定のメイル・ポックスに出力する他に、ローカル複写も行う。

キットワークからケーブル19を介してデータが到来すると、通信制御装置129、ローカル・バス1334を経てピット・マップ・メモリ122にこれらを一時格納し、そのデータを直接ハード・ディスク・ドライブ1361にスプーリングする。プロセッサ121は、必要に応じてピット・マ

ファ・メモリ122にアクセスし、イメージ処理コニット(IPU)124の圧縮伸長器を介してメータ1331・ソータ1331・ソータ1335を行い、ブリンタ1331・バス 1335を介してこれをブライベート・バス 1335を介して直接データを入力するの合には、バラレル I / O 123からブライベード・バス1335を介して直接ビット・マツ理ユニット124で圧縮された後、ハード・デイスタ・ドライブ1361に格納される。1枚だけの場合、フォリローカル複写の場合には、ハード・ディスク・ドライブ1361に格納せず、ビット・マップ・メモリ122から直接ブリンタ1331に送られて、ブリントされる。

次に、ハード・デイスク・ドライブ 1 3 6 1 か 5 数 頁の データを 読み 川して ブリント する 場合、 用紙の 大きさが 例えば A 4 のときには、メモリ 1 2 2 は A 3 を カバーする 容 景を 具備 しているので、 1 頁目の データをメモリ 1 2 2 に 転送した 後、

イメージ処理ユニット124でデータを作長(再 作)し、ブリンタ1331を起動してブライベート・パス1335を介しブリントするが、その間 プロセッサ121はローカル・パス1334を介 してハード・デイスク・ドライブ1361を起動 して2秒目のデータをピット・マップ・メモリ1 22の処りのエリアに格納するの類をする。こか日 DC126→メモリ122→ローカル・パス13 34→IPU124→ローカル・パス13 34→IPU124→ローカル・パス13 34→IPU124→ローカル・パス13 34→IPU124→ローカル・パス13 34→IPU124→ローカル・パス13 34→IPブライベート・パス13 35→アリンタ1331である。なおに、ローカル・パス1334中

また、ブリント・ステーション12において、ブリンタ1331、スキヤナ1332、ソータ1331、スキヤナ1332、ソータ1333がある一定時間未使用になつたとき、パラレル 1 / 0123内のコントローラからの指示により間級をオフする。コントローラ自毎はスタンパイ・チがオフしても、コントローラ自毎はスタンパイ・

モードで必要ポードには電源が供給されており、 オットワークからのデータ到新により、自動的に 全システムがパワーオンされる。

次に、各ポードについて説明する。

(ii) メモリ・ボード (122、127) は、絵容優 3 M バイトを有し、用途によりピット・マップ・ メモリ122とワーキング・メモリ127に分け 5 れる。後者は、OS、プログラム、キャラクタ・ ジエネレータ等を格納し、一般的な処理に利用す るためのO.5 M バイトを具備する。このワーキン グ・メモリ127はローカル・バス1334に接 がされ、1/0とのパラメータの投受にも使用さ れる。前者は、ローカル・ギータのフード、カルたデータので、スカート ののスカート ののスカート ののスカート ののスカート ののスカート ののスカート ののバスからのに かった で、スカー などで 変更の まった かいまり はいました で、スカー などで で、スカー などで で、スカー などで で、スカー などで で、スカー などで できる。

(II) F D C / H D C ボード (125) は、 I / O フロセッサを内談し、 C P U 121 からの起動により、 データ、 O S 、他のプログラムをメモリ 122 に 転送し、 あるいはメモリ 122 から 転送する。 ボード 125 内に パッファ・メモリを 備えているので、 I / O ブロセッサに含まれる D M A 機能により、 ビット・マップ・メモリ 122 あるいはフ

ーキング・メモリ127との間でデータ、プログラムのプロック 転送を行うことができる。フロッピー・ディスク・ドライブ1351とハード・ディスク・ドライブ1361は、それぞれ4台では汲できる。フロッピー・ディスク・ドライブ1351は、OS, ブログラムを格納し、またハード・ディスク・ドライブ1361はフロッピーディスクの内容に追加して、データ、キャラクタ・パターンを格納する。

(M パラレル I / O ポード (1 2 3 ) は、 9 6 ビットのパラレル・インタフエース機能を有し、 ブリンタ 1 3 3 1、スキャナ 1 3 3 2、ソータ 1 3 3 3 の各 I / O とのインタフエースを行う。 ポード 1 2 3 上には I / O ブロセッサを具備 して、 C P U 1 2 1 からのパラメータにより、 最大 A 3 までの 随像の ブリントあるいは スキャナ 1 3 3 2 からの 読み込みを行い、 各 I / O 機 器への一連の 制御を行う。 データは、ローカル・パス 1 3 3 4 を介することなく、 底接 ブライベート・パス 1 3 3 5 からピット・マップ・メモリ 1 2 2 に 転送する。

なお、パラレル I / O ポード I 2 3 から I / O プロセッサを取り除くと、スレーブの P I O ポードとなり、 C P U I 2 I が直接 I / O 機器を制御することができる。

(V)イメージ処理ユニット・ポード124は、デー 夕圧給仲長用のポードで、ローカル・ネツトワー クからの圧髄データをピット・マップ・メモリ1 22上で伸長し、またスキャナ1332からのデ ータを圧納して、ディスクに格納する準備を行う。 Wが循制御装置ポード129は、ローカル・ネツ トワーク19とプリント・ステーション12を投 嵌するインタフェース・ポードであり、少なくと も物理レイヤとデータ・リンク・レイヤを含む。 すなわち、ヮーク・ステーション11、ファイル・ ステーション 1 3 、コミユニケーション・ステー ション16、17、あるいは O C R ステーション 15歩から送出されてきたデータおよびコマンド を受信し、それらのステーションにブリント・ス テーション12のステータスを送信する。データ は、コード、ペクトルを除いて、ピクセルは圧縮

データである。

ブリント・ステーション 1 2 においても、ワーク・ステーション 1 1 と同じような機能を有しており、

(1) 各 I / O プロセッサによるマルチCPU機能、

(II) 2 バス方式・・・・ 高辺かつ多量のデータの送受を行うため長時間バスを専有する I / O に対して、ローカル・バス 1 3 3 4 と同等のブライベート・バス 1 3 3 5 を使用することにより、

ローカル・バス1334を開放して、これを他の 処理に使用させることができるので、システムの スループットは向上し、I/〇の処理の高速化が 図れる。

(II)メモリ・アクセスの個別化方式・・・・・メモリはデュアル・ポート (構成を有し、連続したアドレス空間に配置されるが、あるアドレス範囲において致立に動作する。すなわち、一方のポートからすで、一次で聞いないであるアドレス範囲以外のアドレスは他方のポートから同時にアクセスすることができるので、マルチタスク処理が可能となる。

(V) 阿像データ用メモリの倍容服・・・・・ビット・マップ・メモリ122は12本/ ☎の画像データ用メモリとして A 3 判 1 頁分の容景を備えているので、 A 4 判をプリントする場合には、連続2 頁分を統出すことができる。

次に、プリント・ステーション12におけるソ

ット・マップ・メモリ122上に格納される。ピット・マップ・メモリ122上のデータは、イメージ処理ユニット124を通し圧縮され、ディスクにローカル・コピー・ファイルとして格納される。終了は、スキャナ1332からの終了ポタン

により通知される。

フトウェアの動作を説明する。

(a)システム初期化・・・・ 地級オンの後、システムの各ポードを初期化し、ワーキング・メモリ127に所定のパラメータをセットし、その後、OSをシステム・メモリ上にロードする。ロードされたOSは、システムの各「/Oを初削化し、ステーション・プログラムをロードする。

ステーション・プログラムは、ディスクの内容をチェックし、各 I / O のステータスをチェックしたが、メモリの所定位置に格納される。なお、電源オン直後のプートはフロッピー・ディスクからロードし、リブートはハード・ディスクよりロードする。

(b) データの入力・・・・・(l) ローカル・ネットワークから入力したデータは、通信制御装置 1 2 8 よりピット・マップ・メモリ122上に圧縮されたデータとして格納され、ワーク・ステーション11により指定されたファイルに格納される。(j) スキャナ1332からのデータ入力はパラレル I / O123よりプライベート・パス1335を通りピ

終了時間をステーションの要求に応じて返送する。 のスタンパイ・モード時(夜間等)に自動受信した場合には、自動的に電源をオンしてスプーリン グレ、受信終了後、再び電源をオフする。

(c) データ処型 ····· (I) ディスク内にスプーリン グされたジョブを「ローカル・コピー」、「特急 便」、「贄消便」の脳に、さらにそれぞれの到稅 題に、ピット・マップ・メモリ122上に飲み出 し、ピクセルのみをイメージ処理ユニツト124 により伸長する。(11)ベクトルは、所定のアルゴリ ズムによりドット・データ(ピクセル)に変換を 行う。コードはディスク内およびワーキング・メ モリ127内のキャラクタ・ジェネレータを使用 し、ピクセルに変換する。なお、使用度の高い中 ヤラクタ・ジェネレータは、メモリ上に覆かれる が、適合するキャラクタ・ジェネレータがない場 合は近似するキャラクタ・ジェネレータを判断し てそれを使用する。 (11) 頁鏡出し処理の際、各ステ ーションからの指示により、ノーマル・ブリント のときには、1頁目より鋭み出し、両面プリント

(普派便)のときには、2頁ととに順序を逆にし 最終買より読み出す。(N)特殊処理として、回転、 変倍、類似フォント、近似キャラクタ・ジエネレ - タ発生、およびマル秘処理がある。すなわち、 指定サイズの用紙はあるが、方向が90度違う場 合には自動的に回転して処理を行う。オペレータ による指示もできる。また、選択紙サイズがない とき、またはオペレータの要求があつたとき、0.5 ~2倍まで0.1単位で変倍する。また、指定フォ ントがない場合、類似のフォントを定めて使用す る。さらに、指定キャラクタ・ジェネレータがな い場合、既存のキャラクタ・ジェネレータにより 発生させる。また、他ステーションからの指示に より、倒にスプーリングされ、コンソールから入 力されたパス・ワードにより判定し、プリント・ アウト処理を行う。

(d) ブリント・アゥト・・・・・ (l) ステータス・リードのため、紙サイズ、方向、トナー、ヒーター等のブリンタ1331の状況、およびジャム、ピン

られてきた場合、ドキュメント単位で現在のブリ ントを終了させ、「特急便」を優先して行う。ま た、ローカル・コピー (スキヤナ1332からの コピー指示)が入力した場合には、ページ単位で 処理を中断し、ローカル・コピーを最優先に処理 する。なお、ディスクへのスプーリングは、プリ ント処理の合門に行う。(M) 異常検知は、すべてス テータスにより行い、ジャム、トナー・エンド、 ペーパー・エンド、ピン・オーパーフロー時には プリントを中止して、異常処理を行う。(1)ジョブ の終了は、ソータ1333からのストック完了通 知により検知する。異常時は、ワーク・ステーシ ョン11や他の依賴ステーションにその旨を通知 する。また、完了したジョブは、消去する。なお、 ペーパーエンプティのときには、自動的に他のト レイを捜す。さらに、1つのジョブ内に幾つかの ピンを選択することができる。 (VII) ステーション コンソール1341上に安示するものには、ペー パーのセット・サイズ、現在のジョブ数、総ペー ジ敷、ペーパー残骸、処理中のジョブNO 、リピ

数、用紙取り出しピンの紙ストツク量等のソータ 1333の状況を各1/〇より脱み取る。 (11) ステータス保管のため、読み取つたステータス は、アイドル中、ジョブ実行時に災新し、メモリ 上にストックしてステーションの要求、またはオ ペレータの要求に対し出力する。(ii)プリント開始 時、ステータスにより選択するもの(紙サイズ、 ピン指定、モード等)がすべて遊合している場合、 ブリンタ1331、ソータ1333に起動をかけ、 ジョブを実行する。パワーオフのときは、自動的 にパリーオンにする。ジョブ実行に先立ち、最初 にジョブ名、送り先、送り元、ページ、日付、時 間、プリント樹所等の情報をプリントしたカバー シートを発生する。印字位置は、ステーションの 指示による。(V)次に、ジョブにより、ページの取 り出し方を選択し(1頁ごとあるいは両面)、デ - タ処理後、プリント・アウトする。全頁プリン トした後、バックシートの挿入を行い、次の同一 ピンへのジョブと区別する。(V) 道常のジョブ処理

- ト 枚数、ジョブ完了、ブリント完了時間がある。 第25 図は、本発明の単縮例を示すファイル・ ステーションおよびメイル・ステーションの構成 図である。

中、ローカル・ネツトワークから「特急便」が送

プロセッサ (CPU1) 131は、ワーク・ステーション11のCPU1と同一ボードを用い、フアイル・ステーション13またはメイル・ステーション14のOSおよびプログラムを実行し、ステーション内の各ボードを制御する。フロツビー・ディスク・ドライブ(IMB)133を制御する。このフロツビー・ディスク・ドライブ153は、システム生成およびテキスト・データ入力用に使われる。また、ハード・

ディスク・コントローラ (HDC) 136は、8" ウインチェスター・ハードディスク・ドライブ 側御可能である。このハード・ディスク・ドライ プ1336には、テキスト・データ・ファイルお よびイメージ・インデックスを配復する。また、 光ディスク1337がない場合、イメージ処理用 エリアを確保する。さらに、OS、プログラムを **常酢させ、その他、ロギング用メモリとしても用** いる。次に、光ディスク・コントローラ (ODC) 137は、1×10<sup>10</sup> ピット/片面(レーザ)の 光ディスク1337を最大4台まで制御する。 この光ディスク1337では、イメージ・ファイ ル専用の配録/再生が行われる。次に、磁気テー ブ・コントローラ138は、20MB/卷のカー トリッジ 1/4 磁気テープ1338を制御する。 このカートリッジ 1/4 磁気テープ 1338は、 ハード・ディスクに配貸されたテキスト・データ およびイメージ・インデックスのパック・アップ 用に使用される。次に、VTRコントローラ141

は、オブションのビデオ・テープ・レコーダ13 3日とのインタフェース概能を有する。このVT R1339は、光ディスク1337に配録された イメージ・ファイルの パック・アップ 用として 使 われる。次に、CRTコントローラ132は、オ ペレータ・ガイダンス用として、CRTディスプ レイ1340に必要な同期信号、および映像信号 を発生する。キャラクタ・ジエネレータをROM として内讧するが、システム内に具備することも 可能である。CRTディスプレイ1340は、英 数字、カナ、記号、漢字のキャラクタ表示と、グ ラフィック文字によるイメージ表示の混在表示機 能を有する。すなわち、CRTディスプレイ13 40は、モノクロ (緑) のラスタスキャン方式で あり、英数字表示は2000字/順而(80桁× 25行)、漢字表示は1000字/阿面(40桁 ×25行)、イメージ表示は横320ドット×縦 450ドツト以上、である。次に、メモリ133 は、アドレス空間が約3MBであるが、必要に応 じて物設が可能であり、ワーク・ステーション11

のメモリ114と同一ポードを使用する。また、 デュアル・ポート・メモリであるため、パラレル シリアル 1/0 134との間で、キーボード1 3 4 3 . デジタイザ 1 3 4 4 およびミニ 鎮字 ドツ ト・ブリンタ1345のデータを直接転送するこ とができる。次に、パラレル・シリアルI/O 134は、デジタイザ1344のためのシリアル 1/0インタフェース機能、キーボード1343、 ミニ漢字ドット・ブリンタ1345のためのパラ レルI/0ィンタフエース機能、およびメモリ1 33との川でキーポード1343、デジタイザ1 344、ミニ微字ドット・プリンタ1345のデ - タを、ローカル・パス1350を介すことなく、 直接転送する概能を有している。 キーボード13 43は、JISキー配列、オブションとして50 **希顧およびASC11、テンキー、ファンクショ** ン・キー(24個)を具備し、パス・ワード、鍛 作指示および質問入力用に使用される。デジタイ ザ1344は、画像入力用に使われ、分解館は12 本/m、入力用紙サイズはB4樹サイズ、データ

転送方式はビット・シリアルである。ミニ漢字ドット・プリンタ1345は、操作バラメータの出力装置として使用され、印字文字の部類として英数字カナ記号を1814、漢字を3418和+600部份えている。

次に、汎用インタフェース 1 4 0 は、オブションで 取けられ、他ユニットとのインタフェース 機能を備える。 すなわち、リコーシリアル・インタフェース (1348)、 I E E E - 488 (1347)、 R S - 232 C (1348)、 Ethernet (1349)の 4 秒インタフェースのうち 3 額まで 選択可能である。

次に、通信制御製器(CCCU)139は、ローカル・キットワークを介して伝送されるデータの役役に関する制御を行い、少なくともデータ・リンク・レベルまでの附牌制御を行う。すなカカブ、データ・リンク 附別能として、データ・カン、誤りが出うにはなりンク 管理(チャネル割当で 機能

実回避り、衝突処理)を行い、また物理階層機能

として、データ・エンコード (ブリアンブルの生 広 / 除去 (同期化のため)、ビット・エンコード/デコード) およびチャネル・アクセス (ビット送 個 / 受傷、キャリア 柳知、衝突検出)を行う。次に、トランシーバ (TR) は、ローカル・ネットワークのケーブル19と直接接続され、CCU139とのインタフェースを行う。トランシーバ・ケーブルにより CCU139と接続されていい。 第26図は、本発明の実施例を示すファイル・ステーションのソフトウェア構成図である。

ファイル・ステーション13は、ローカル・キットワーク・システムのドキュメント倉取の役目を果し、各ステーションからのドキュメント 検索、リトリーグ等の依頼に応ずる。ドキュメント・ベース・システム (プログラム) が走行し、システム全体のドキュメント、ファイルのパンク・アファイ1362は、ログ・オン・ユーザ各表示、ジョブ取消指示、ボリューム・コピー、バンク・アファを行う。

け渡しに使用され、プロセス間で説取/哲込を任意に行うことができるので、1台と複数台間のデータ送受が可能となる。また、プロセス間では、 同一の仮想記憶メモリが共用され、これにはグローバル質域にダイナミックに確保されるものとがある。 プロセス年成時に静的に確保されるものとがある。 第27図は、本発明の実施例を示すメイル・ステーションのソフトウエア構成図である。

銀局は、ネットワーク外からコミユニケーション・ステーション16、17を通して到来したメイルの宛先分けを行い、親局と子局は各ステーション川の通信を行い、また同報通信も行う。

プロセスからの嬰求は、システム呼び出しの形で受け付けられ、システム内で銀行をスケジューリングする基本単位によりプロセスがプロセンサに割り当てられた後、プロセッサ上で実行される。プロセスには、実行機能により実時間処理プロセスとフォーク・プロセスとがある。

プロセスは、それぞれ実行優先剛位を持ち、その 風位により実行されるが、同一順位のプロセスは ラウンド・ロビンで実行される。また、すべての プロセスには、最低限の処理時間を与えるためク オンタムが設定され、与えられた時間の消費によ り状態を切り換える。

プロセス間の通信は、すべてシステム人出力を 通して行われる。通信したいプロセスから、相手 を指定して要求が出されると、システム人力とし て相手に伝えられる。事象の 数定、 発生、 完了を 示すコモン・イベント・フラグは、 複数 プロセス 間で共用され、 番号で管理されて、 状態確認の 通信に使用される。

メイル・ポツクスは、プロセス間のデータの受

コミュニケーション・ステーション局16.17 は、アイランド・ネントワーク外との通信を行う。子局は、受信メイルの保管を行う。また、ワーク・ステーション同11kの低性を行う。サル、ステーション同11kの機能を有し、例えばワーク・ステーション11kのカーション111に対し、ブリント・ステーション12へのデータ転送依賴を行つたり、コミュニケーション・ステーション16.17へのデータ転送依賴を行うことができる。

メイルには、「連選」「普通」と「親展」「普通」の利別があり、形式として、イメージ、グラフィック、テキストおよび文科データ、メッセージ、コマンドがある。

メール処理には、ドキュメント単位のスプーリング処理とジョブ実行処理があり、実行優先順位として「摂選」と「普通」がある。状態の種類としては、ACTIVE(活動中)、WAIT(待概中)、SUSPEND(一時停止)、およびREADY(準備完了)がある。

が27図のシステム管型ユーティリティ1381 (特権のみ)には、ジョブ状態表示、ジョブ優先 関位変更、およびジョブ取消の機能があり、また アブリケーション・プロセッサー1382には、 定型フォーマットの登録機能がある。なお、第27 図は、ハードウェア的に独立した親局のソフトウェアを示している。

第28図は、メイル・ステーション (親局) における宛先分け処理のフローチャートであり、第29図はファイル・ステーション局における依頼 処理のフローチャートである。

第28図において、コミュニケーション・ステーション16,17から入力があると(1391)、コピー付スブールでディスクに格納し(1392)、IPUでデータ仲長を行い(1393)、フォーマット 酸別の後(1394)、定型か否かを判別し(1395)、定型であればOCRステーション15に転送し(1396)、OCRステーション15で宛先が読み取られ返送されてくると(1397)、その宛先に転送して(1398)、終

フロッピー・デイスク・ドライブ 1 4 0 6 は、ローカル処理の場合、 0 C R ステーション 1 5 でドキュメントが 税み取られたとき、 そのコードを格的する。ファイル・パッチ処理(オンライン)の場合、ローカル・ネットワークの他のステーションから送られたイメージが B 酸 され、 その結果がフロッピー・ディスクに 1 度格納された後、他のステーションから読み出される。

ハード・ディスク・ドライド1407は、他のステーションから送られた大版のイメージ・データをスプーリングする他、 OS およびプログラムを常駐させる。また、ロギング用メモリとしても使用される。

イメージ処理ユニット(IPUI) 157は、 関像データの圧縮伸展を行う。 OCR 数酸が 認識 できる 関像情報は、データ 圧縮されていない 2 位 化生データであるため、イメージ処理ユニット 1 57は、ローカル・オットワーク 上の他のステー ションから 転送されてきたデータ、 つまりデータ 圧鉛された 関像データを生の 関像 情報に伸長(再 丁する。一方、定額でなければ(1395)、スプールされているファイルをそのまま格納しておき(1399)、終了する。

飲29図は、フアイル・ステーション局の処理を示しており、ワーク・ステーション11から転送依頼のためのパラメータが入力すると(1401)、これを待ち合わせキューに入れ(1402)、順番がくるとファイル・サーチを行い(1403)、データ転送依頼の内容を識別して、依頼先に転送する(1404)。

第30図は、本発明の実施例を示すOCRステーションの構成図である。

第30図において、プロセンサ151は、ワーク・ステーション11のCPU1と同一ポードを用い、OSおよびプログラムを実行し、OCRステーション内の各ポードを制御する。フロツビー・ディスク/ハード・ディスク・コントローラ156は、両面倍密度フロツビー・ディスク・ドライブ1406(1MB)およびハード・ディスク・ドライブ1406(1MB)およびハード・ディスク・ドライブ(20MB)1407を制御する。

生)する。

CRTコントローラ152は、モニタCRTディスプレイ1408に必要な制御信号(同期信号、映像信号)を発生する。

CRT1408は、主にオペレータ・ガイダンスを目的とする要示を行う。要示文字の種類は、英数字、カナ、配号(最大128種)であり、80桁×25行(7×9ドット)の側面であつて、リジェクト優価文字表示を行う。

パラレル I / O 1 5 4 は、1 2 ポート (9 6 ビント) のパラレル I / O インタフェース機能を有

し、メモリ153の1ポートとのデータ転送を可能にする。

キーボート 1 4 0 9 は、 J I S 配列の英数字、 カナ文字、配号、ファンクション・キーを備え、 ローカル処理の 場合の各種操作入力用に使われる。 ドット・ブリンタ 1 4 1 0 は、 J I S 1 2 8 和 の英数字、カナ、配号をブリントし、モニタ・ブ リント用として使われる。

通信制御装便158は、データ伝送制御を行い、他のステーションと全く同じく、データ・リンク・レベルまでの階層機能を含む。

トランシーバ (TR) も、他のステーションで 説明したものと同じである。

作31図は、第30図のOCRステーション15の外観斜視図である。

O C R 装 K は 、 ローカル・オットワーク 上での オンライン処 那 の 他 、 スタンド・アロン O C R と して 、ローカル 処 頭 も 可 能 で ある 。

英字、新字、配号の活字と、英字、数字、記号、 カナ文字、PL/1配号の手書き文字の混在競取 りが可能である。文字の傾きは、3°以下、文字の 不揃いは4.0∞以下である。

前述のように、脱取可能な時情報は、非圧縮形式 の2組化された生データである。

第31図で、CRTモニタ1408が上方に個 えられ、右方に通信制御部158が内職され、その際にフロッピー・デイスク・ドライブ1406 が最大2重収納されている。筐体の上部にキーポード1409、左方にドット・ブリンタ1410 と0CR装置1411が収納されている。

第32図は、第30図のOCRステーションのソフトウェア構成図であり、第33図、第34図はそれぞれローカル・バッチ、リモート・バッチ、リモート・リアルタイムの各処型フローチャートである。

・O C R ステーション 1 5 の 概能には、(1) ローカル・パッチ処理と(II) リモート・パッチ処理と (III) リモート・リアルタイム処理がある。

(II) ローカル・バッチ 処理 では、 O C R ステーショ ン 1 5 の スキャナから 説 み ゆ つ た データ を ディス

ク1406に保管した後、エディタで修正し、その結果を他のステーションに転送したり、ローカル・ブリンタ1410に出力する。

(II) リモート・バッチ処理では、他のワーク・ステーション 1 1 から送られてきたデータをディスク 1 4 0 7 に保管した後、エディタで修正し、その 結果を他のステーションに転送したり、ローカル・ブリンタ 1 4 1 0 に出力する。

(iii) リモート・リアルタイム処理では、他のワーク・ステーション11から送られてきたデータをリアル・タイムに認識し、その結果を返送する。

システム管理ユーティリティ 1 4 2 8 では、ジョブ入力、ジョブ取消、ジョブ優先順位変更があり、 最後の 2 つは特 概命令のみである。 アブリケーション・ユーティリティ 1 4 2 9 は、フォーマント登録、変更、エディタがある。

第33以の左側の開始は(i)ローカル・バッチ処理、右側の開始は(ii)リモート・バッチ処理である。ローカル・バッチでは、スキャナから入力すると(1431)、IPU157でデータ圧紛した移

(1432)、ディスクに入力スプーリングを行 う(1433)。一方、リモート・パッチでは、 メイル・ステーション14から入力すると(14 32)、直ちにディスクに入力スプーリングする (1433)。ディスクから読み小してデータ伸 長した役(1434)、エディタで修正し(14 35)、認識して(1436)、ディスクに出力 スプールし(1437)、ローカル・パッチのと きには、ローカル・ブリントし(1438)、リ モート・パツチのときにはメイル・ステーション 14に出力する(1439)。次に、リモート・ リアルタイムでは、作る4図に示すように、メイ ル・ステーション15から入力すると(1451)、 ディスク1407に入力スプールし(1452)、 1 P U 1 5 7 でデータ仲長した後(1 4 5 3)、 スク1407に出力スプールしてから(1455)、 メイル・ステーション15に出力する(1456)。

の构成図である。

FCS17の機能は、(1)ネットワークのデータフォーマット(コード、ペクトル、圧縮されたピクセル)をファクシミリ・データ(8ドット/呱の圧縮データ)に変換して、端末ファクシミリ・データをネットワークのデータ・フォーマットに変換して、低速のステーションに転送する。(11) 送信受信状況の情報管理を行う。

#35 関において、プロセンサ 1 7 1 は、キーボード 1 4 6 1、 C R T 1 4 6 0を 面して F C S の機能をコントロールする。ネツトワーク内のステーションと 通信のコントロールを行う。 F C S 1 7内でのアブリケーション・コントロールを行う。他のファクシミリ装置との通信のコントロールを行う。

フロッピー・ディスク・コントローラ (FDC) 177、ハード・ディスク・コントローラ (HDC) 178は、ローカル・フアイルとして文章のバン

イメージ処理ユニット179は、FCS17で行うデータ処理として、12×12 (ネットワーク・データ・フォーマット)と8×8 (FCSデータ・フォーマット)の密度変換を行うとともに、ネットワーク・ステーションとのデータ転送用のデータ圧縮・伸長を行う。

通信制御装置 1 8 0 は、ローカル・ネットワークを通してデータ 転送する 際の 伝送 制御を行う。 ビット・マップ・メモリ (RAM 2 5 MB) 1 7 2 は、FCSステーション 1 7 で発生するビッ

ト・マップ・データを格納する。

F A X · I P U 1 7 3 は、ファクシミリ通信の ためのデータ処理、すなわち密度変換(8 × 8 ↔ 8 × 7. 7、8 × 8 ↔ 8 × 3. 85) および圧縮・仲 長 (M H 、 M R および S M R) を行う。

「年36図は、FCSのソフトウエア構成図である。

ド C S の機能は、(i) キットワーク外のファクシミリ設置から送られてきたファックス・メール
(データ) を密度変換した後、メイル・ステーション 1 5 に 転送する。(ii) キットワーク内のワークステーション 1 1 またはファイル・ステーション 1 3 からメイル・ステーション 1 5 を経由して 転送されたファックス・メール (データ) を密度変

換した後、ネットワーク外のファクシミリ装置に 転送する。ファックス・メールには、普通便と、 速速便があり、また同様も行うことができる。

したがつて、FCS17の処理としては、ドキュメント単位のスプーリング処理と、ネットワーク外からネットワーク内への通信および変換処理と、ネットワーク内からネットワーク外への通信および変換処理とがあり、優先願位はネットワーク内からネットワーク外への通信を優先するとともに、ネットワーク内からネットワーク外への通信に2レベル(「連選」、「普通」)を設けて、「連避」な優先させる。

システム管理ユーティリティ1477には、ジョブの取消とジョブ優先履位変更があり、いずれも特備命令である。

第37図は、FCSにおけるオットワーク外からネットワーク内への遺俗処理のフローチャートである。

外部ドライバからデータ (8 本/mm)を受取ると (1 4 8 1)、 I P U において密度変換 (8本/

mm→12木/m)を行つた後(1482)、同じ 〈IPUにおいてデータ圧縮を行い(1483)、 ディスクにスプーリングして(スケジューリング) (1484)、メイル・ステーション14に転送 する(1485)。

第38図は、FCSにおけるネットワーク内か ちネットワーク外への通信処理のフローチャート である。

メイル・ステーション14からデータ(12本 /m)を受取ると(1491)、デイスクにスプ ーリング(スケジューリング)し(1492)、 IPUにおいてデータ伸長を行つた後(1493)、 メモリにおいてピットマップを作成し(1494)、 将びIPUにおいて密度変換(12本/mm→8本/ mm)を行い(1495)、外部ファクシミリード ライバに転送する(1496)。

以上説明したように、本発明によれば、同一雄物、あるいは同一地域内における文書作成、複写印刷、保管検索、伝達を総合的に行うことができ、またシステムの拡張、変更が簡単であるため、当

第19頃はワーク・ステーションにおけるプロセ スの状態とスワッピングを示す凶、第20凶はワ - ク·ステーションのOSの入出力処理を示す図、 第21図は仮想表示入力数限制御プログラムの説 明図、第22図、紙23図はそれぞれコード・デ ータの表示方法およびベクトル・コマンドの表示 形式を示す図、旅24図は本発明の実施例を示す プリント・ステーションの構成図、作25図は本 発明の実施例を示すファイル・ステーションおよ びメイル・ステーションの构成図、第28図は本 発明の実施例を示すファイル・ステーションのソ フトウェア構成図、第27図は本発明の実施例を 示すメイル・ステーションのソフトウエア 棚成図、 前28凶はメイル・ステーションにおける宛先分 け処則のフローチャート、第29岁はファイル・ ステーション局における依賴処理のフローチャー ト、常30回は本発明の実施例を示すりCRステ - ションの构成図、称31図は第30図のOCR ステーションの外観斜視凶、第32回は第30図 のCCRステーションのソフトウェア构成図、第

初から最終システムの游入を検討する必要がなく、また各ステーションはイメージ情報を含む各種データを取り扱うことができるので、1台で各種樂務を処理することが可能であり、各専用端末を散設する場合に比べて、機器の1台当りの効率的な活用が可能であり、さらに高価なシステムの資源を共用できるので、システムの全コストを簡減することができる。

4.図前の簡単な説明

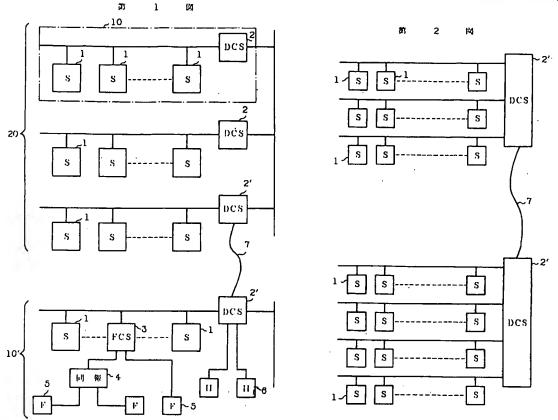
が1 図は本発明の実施例を示す複合文件処理ネットワーク・システムの構成図、が2 図、次3 図はそれぞれが1 図のコミュニケーション・ステーションの接続方式の変形を示す図、が4 図は本発明の実施例を示す アイランド・ネットワークの即 組成図、第5 図は本発明の実施例を示す ワークステーションの全体プロック図、 第6 図 は ワーク 第1 7 図までは、 それぞれワーク・ステーションを構成 フェクラステーションで実行されるソフトウェアの構成 ステーションで実行されるソフトウェアの構成 ステーション

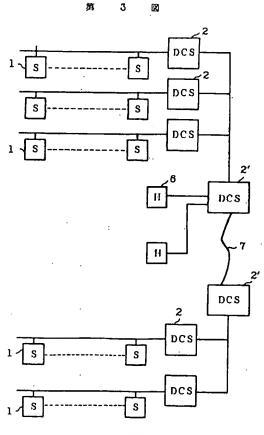
3 3 図、第 3 4 図はそれぞれ O C R ステーションにおけるローカル・バッチ、リモート・バッチおよびリモート・リアルタイムの各処理フローチャート、第 3 5 図は本発明の実施例を示すファクシミリ・コミユニケーション・ステーション(F C S) の 彻 成図、 第 3 6 図は F C S の ソフト ウエア 構成図、 第 3 7 図、 第 3 8 図は それぞれ F C S における 逝 信 処理のフローチャートである。

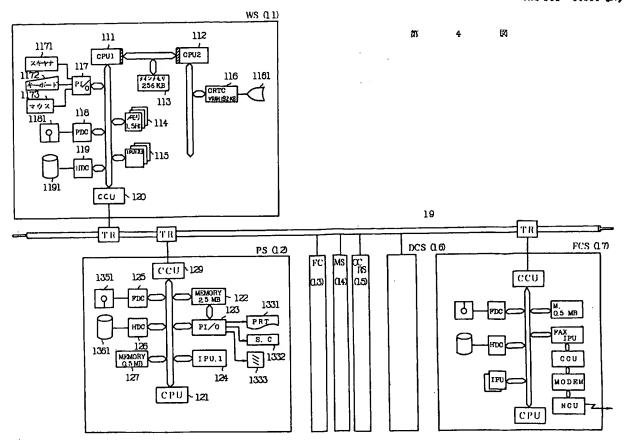
11:ワーク・ステーション、12:ブリント・ステーション、13:ファイル・ステーション、11:ファイル・ステーション、15:OCRステーション、16:データ・コミユニケーション・ステーション (PCS)、17:ファクシミリ・コミユニケーション・ステーション (FCS)、19:ネットワーク・ケーブル。

特許出版人 株式会社 リョウ 代 郵 人 弁理士 悶 村 雅

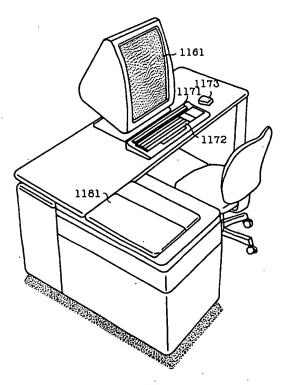


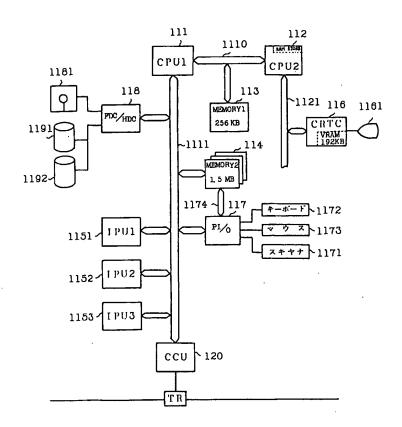




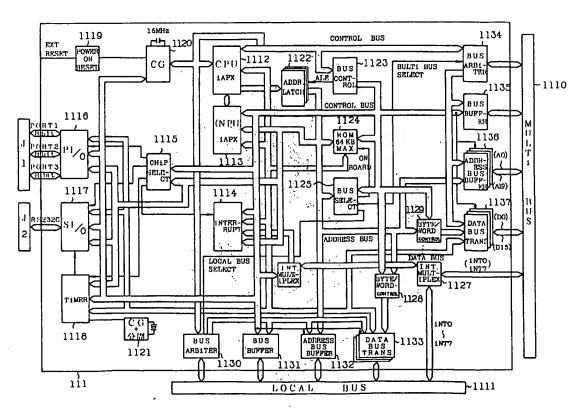


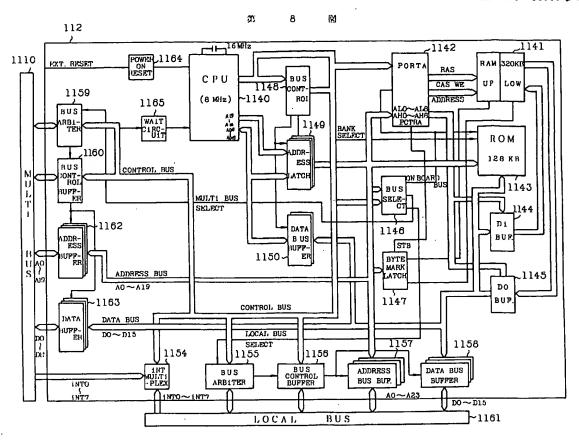


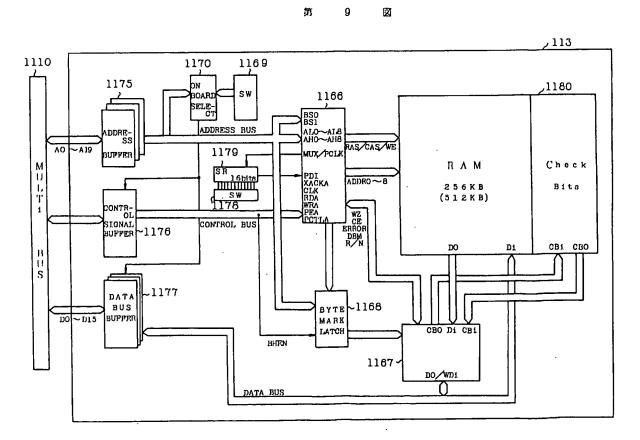


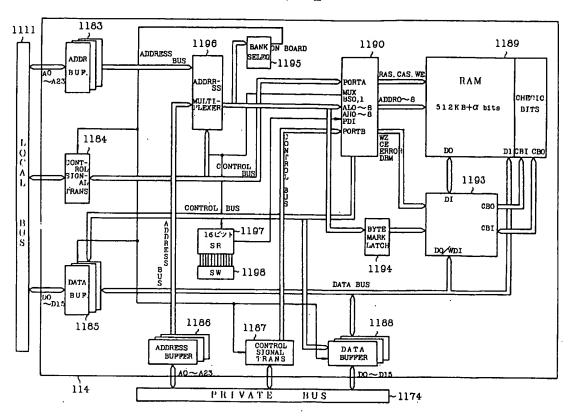


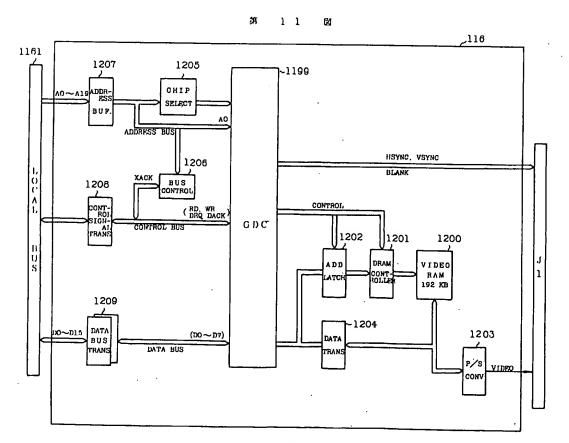
# 7 图

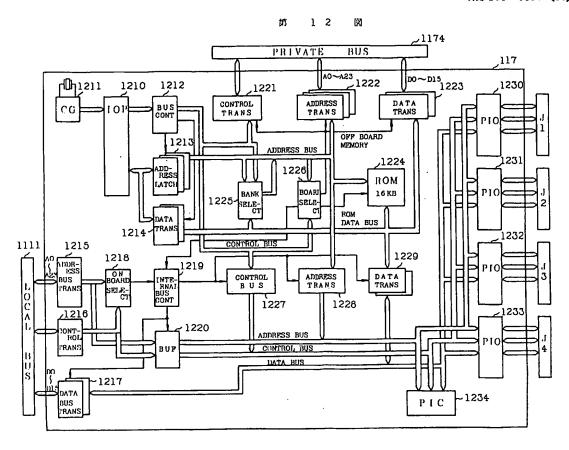


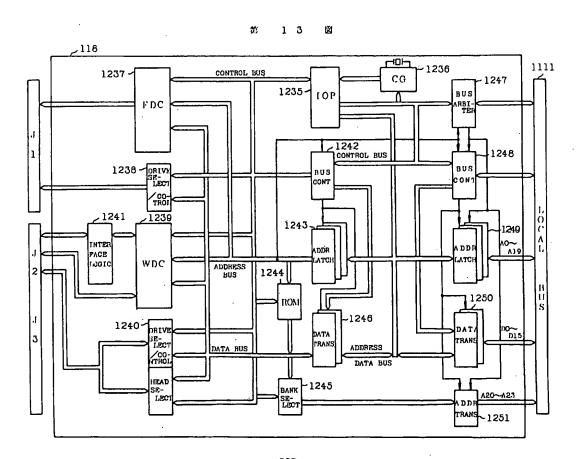


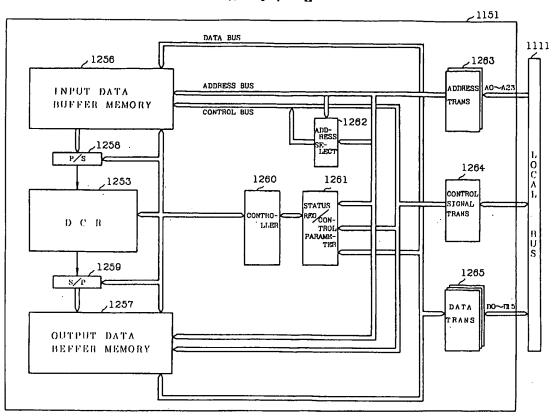




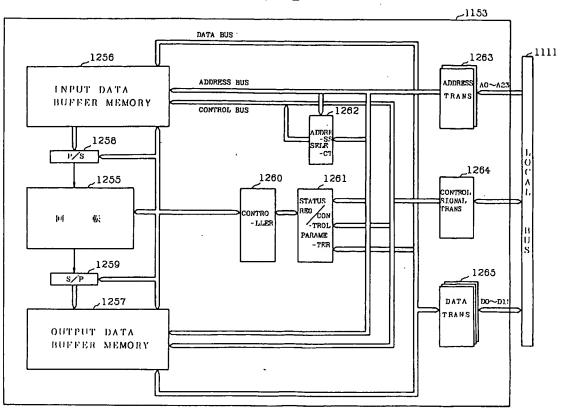


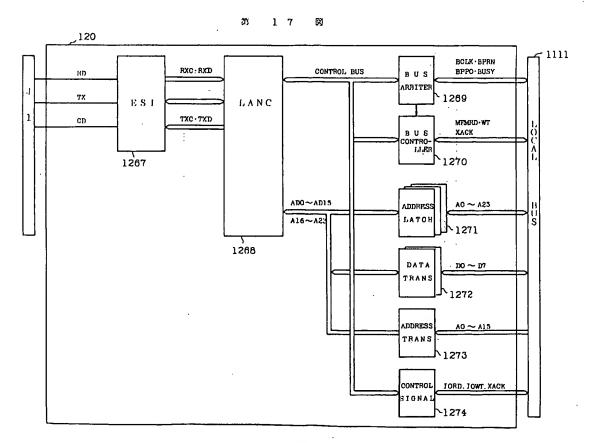


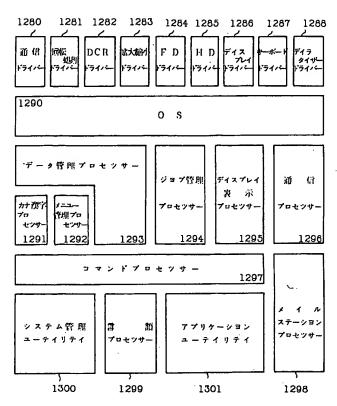


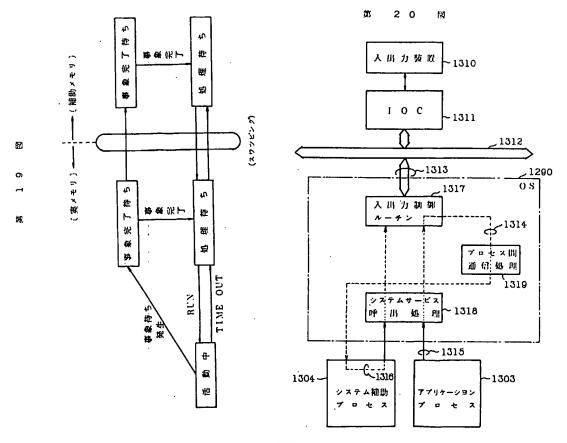


ЗS 1 5 · (24 1152ر DATA BUS 1111 1263 1256 ر ADDRESS BUS INPUT DATA 10~A23 TRANS BUFFER MEMORY CONTROL BUS 1262 ADDRE -SS SELK -C1 1258 P/S 1264 0 C A L ,1260 1261\_ 1254 CONTROJ. CONTRO-SIGNVL STATUS RFXI CON -TROIL PARAME TRANS 密度变换拡大额少 LLER 1259 ,1265 S/P 1257 DATA DO~D15 TRANS OUTPUT DATA BUFFER MEMORY

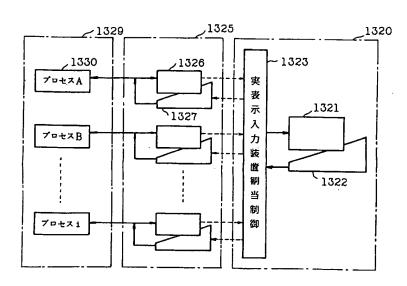


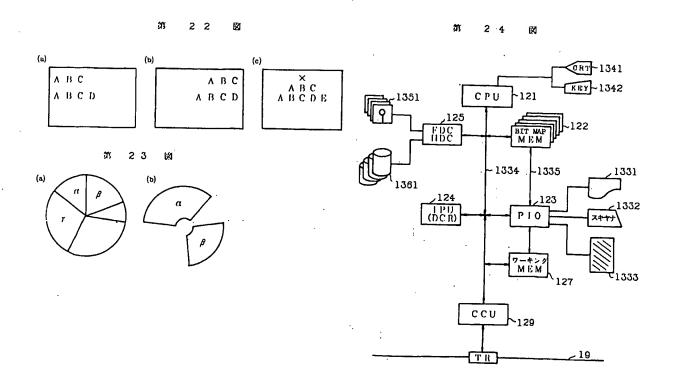




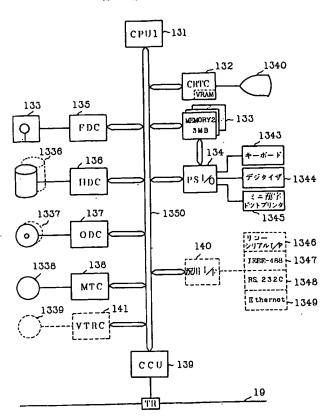


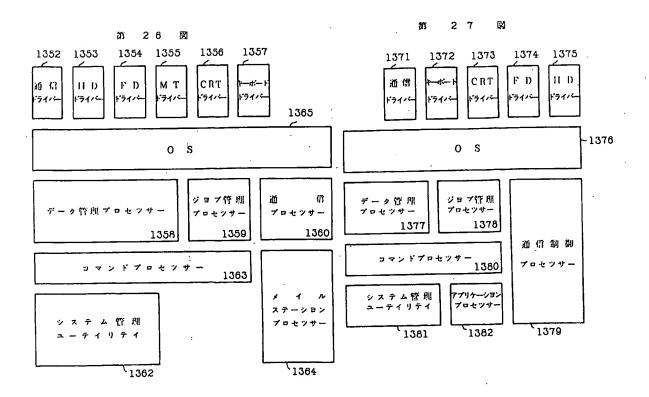
第 2 1 図

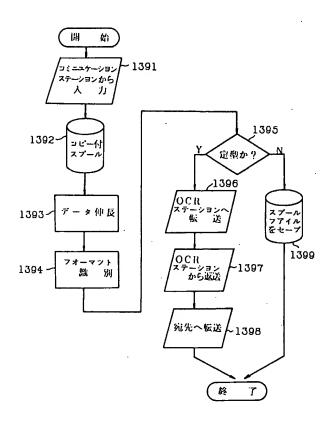


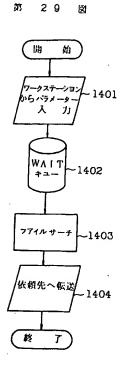




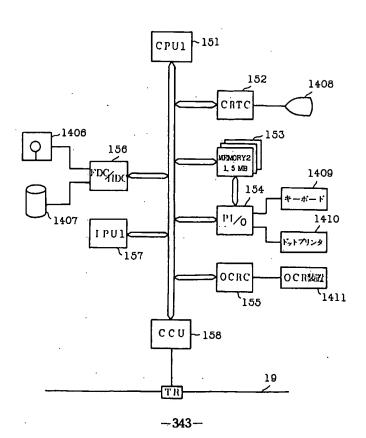




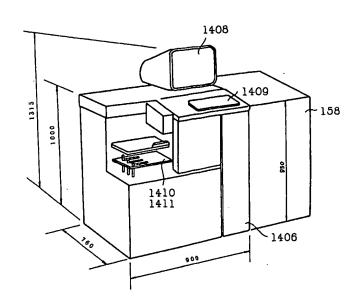




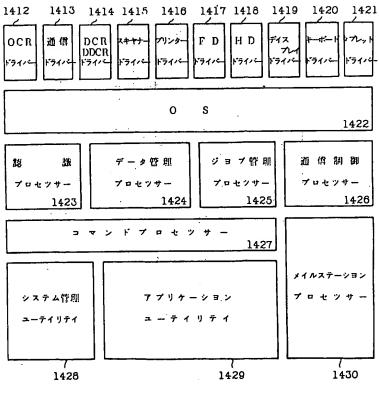
第 30 図

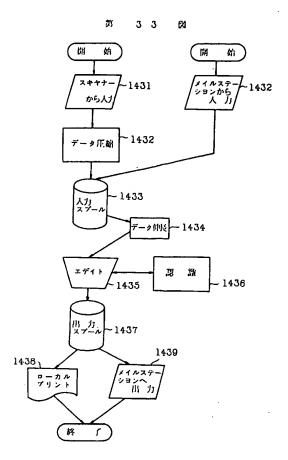


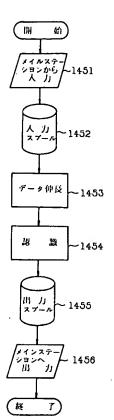
第 3 1 🗵



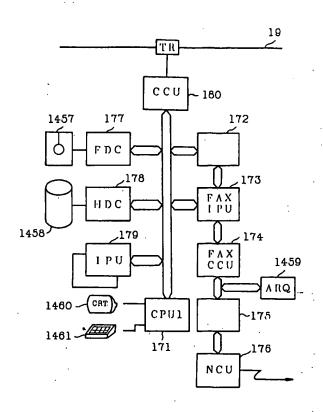
第 3 2 図,

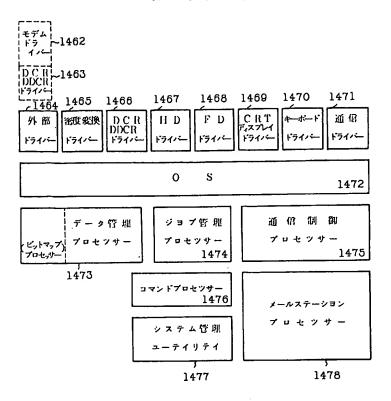


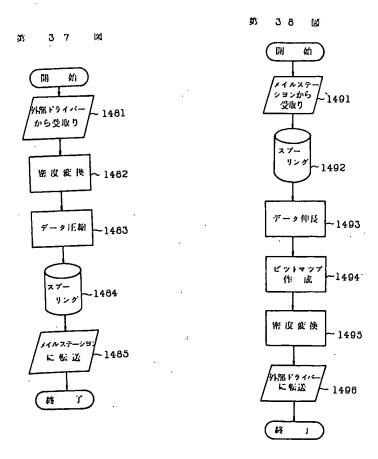




76 3 5 图







清開場59- 64956 (41)

第1頁の続き 砂発 明 者 磯部裕正

> 東京都大田区中馬込1丁目3番 6号株式会社リコー内

手 統 補 正 排 (自络) 3 18 8 8 8 7 章 1 <del>20</del> 11

特許庁長官 若 杉 和 夫 股

1. 事件の設示

昭和57年 特 許 國 第 175938 5

2. 発明の名称 「複合文件処理ネットワーク・システム

3. 稲正をする者

事件との関係 特許出願人

4. 代 型 人

東京都新宿区西新宿1丁目18宿15号

中沙ピル7階 程法(03) 348 - 5035

名 (7727) 弁型士 國 村 雅

3. 福元命令の日付·

5. 5 補近により増加する発明の数

0. 分 初正の対象

明細省の「発明の詳細な説明」の偽および図面

7.8 前正の内容

別紙の通り

(1) 明細物館29頁9行目に「スキャナ1171、」 とあるのを削除する。

(2) 明 和 群 第 3 2 頁 1 4 行 目 に 「 1 0 2 4 K B 」 とあるのを、「 2 5 6 K B 」と 補正 する。

(3) 切糊解的 6 2頁 9 行目に「コードコピー用」 とあるのを、「ハードコピー用」と補正する。

(4) 明細板 新 6 2 頁 1 5 行目に「絵容盤」とあるのを、「総容量」と 都正する。

(5) 切 柳 称 が 6 9 頁 8 行 目 に 「「 特 か」」 と あるのを、 「「 至 か」」と 納 正 する。

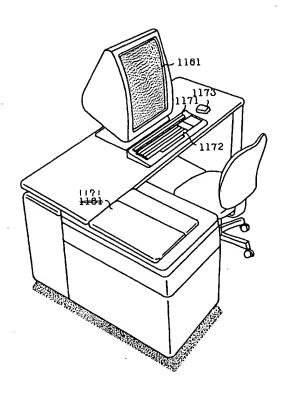
(6) 明朝35 第70 頁 6 行~7 行目に 『『特急便』』 とあるのを、『『紅急便』』と補正する。

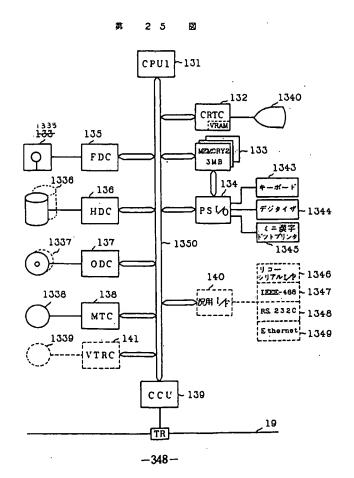
(7) 明制事第72頁20行目に「「特象便」」と あるのを、「「至叙便」」と輸正する。

(3) 明細書館 プロ 買 2 行目に 『「特象便」』とあるのを、『「至象便」』と補正する。

(9) 明細事第74頁17行~18行目に「フロッピー・ディスク・ドライブ(I M B) 133」と あるのを、「フロッピー・ディスク・ドライブ(1 M B) 1335」と納正する。 (10)明 細 音 第 8 8 頁 9 行 ~ 1 0 行 目 に 「 左 方 に ド ットプリンタ 1 4 1 0 と 0 C R 装 健 1 4 1 1 」 と あるのを、 「 C R T 左 の 台 上 に ドット・ プリンタ、 左下方に 0 C R 装 健 1 4 1 1 」と 補 正 する。

(11)図面の<del>飾 4 図、</del> 第 5 図、<del>似 7 図、飾 1 2 図、 節 1 3 図</del>および第 2 5 図を終付図面の赤で訂正し てあるとおり補正する。





# This Page is Inserted by IFW Indexing and Scanning Operations and is not part of the Official Record

## **BEST AVAILABLE IMAGES**

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images include but are not limited to the items checked:

BLACK BORDERS

IMAGE CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES

FADED TEXT OR DRAWING

BLURRED OR ILLEGIBLE TEXT OR DRAWING

SKEWED/SLANTED IMAGES

COLOR OR BLACK AND WHITE PHOTOGRAPHS

GRAY SCALE DOCUMENTS

LINES OR MARKS ON ORIGINAL DOCUMENT

REFERENCE(S) OR EXHIBIT(S) SUBMITTED ARE POOR QUALITY

## IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

OTHER:

As rescanning these documents will not correct the image problems checked, please do not report these problems to the IFW Image Problem Mailbox.